### (19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-25230

(P2002-25230A)

(43)公開日 平成14年1月25日(2002.1.25)

(51) Int.Cl.7	識別記号	FI		₹-73-}*( <del>参考</del>	
G11B 27/00		G 1 1 B 27		A 5D044	100
20/10	301	20	er en de trese de la company de la company	301Z 5D077	
23/30		<b>.</b> 23	3/30	Z 5D110	
				<b>E</b>	
<i>2</i> 7/10			//10	E	
		審査請求	天間水 間水坝	の数8 OL (全 46	貝)

(21)出願番号

特願2000-200377(P2000-200377)

(22)出願日

平成12年6月30日(2000.6.30)

(71)出願人 000002185

ソニー株式会社

東京都品川区北品川6丁目7番35号

(72)発明者 澤田 卓

東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニ

一株式会社内

(74)代理人 100067736

弁理士 小池 晃 (外2名)

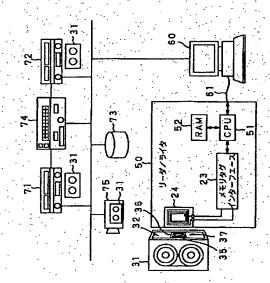
最終頁に続く

# (54) 【発明の名称】 情報記録装置及び方法、情報処理装置及び方法、情報処理システム

### (57)【要約】

【課題】 収録作業等により発生したメタデータをその 発生時点で保存可能とし、素材とは別の経路で受け渡し 可能とし、データの信頼性と利便性を飛躍的に高め、シ ステムの効率化と、目録作成作業の標準化を可能とし て、映像素材などの2次利用を促進して資源の有効活用 を実現する。

【解決手段】 磁気テーブ30への映像音声等の素材信号の収録作業時に発生したメタデータを、その発生時点で順次メモリタグ37に蓄積していくカメラー体型VTR75やVTR71、72と、メモリタグ37から読み出されたメタデータを元に、カセット31に記録された素材信号の目録を作成する端末60とを有する。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 入れ換え可能な記録媒体への素材信号の 記録に際し、当該素材信号に関連するメタデータを発生 するメタデータ発生手段と、

電磁界に感応して作動し、当該電磁界を介して非接触により外部と情報送受をなすと共に上記入れ換え可能な記録媒体に添設或いは組み込まれる非接触型情報格納手段への情報書き込み読み出しを行う書込読出手段とを有

上記メタデータを、その発生時点で順次、上記非接触型 10 情報格納手段に蓄積していくことを特徴とする情報記録 装置。

【請求項2】 上記非接触型情報格納手段に、上記発生時点で順次蓄積された上記メタデータを元に、上記記録媒体への上記素材信号の記録についての目録を作成する目録作成手段を備えることを特徴とする請求項1記載の情報記録装置。

【請求項3】 入れ換え可能な記録媒体への素材信号の 記録に際し、当該素材信号に関連するメタデータを発生 するステップと、

電磁界に感応して作動し、当該電磁界を介して非接触により外部と情報送受をなすと共に上記入れ換え可能な記録媒体に添設或いは組み込まれる非接触型情報格納手段への情報書き込み読み出しを行うステップとを有し、

上記メタデータを、その発生時点で順次、上記非接触型 情報格納手段に蓄積していくことを特徴とする情報記録 方法。

【請求項4】 上記非接触型情報格納手段に、上記発生時点で順次蓄積された上記メタデータを元に、上記記録媒体への上記素材信号の記録についての目録を作成するステップを有することを特徴とする請求項3記載の情報記録方法。

【請求項5】 電磁界に感応して作動し、当該電磁界を介して非接触により外部と情報送受をなすと共に入れ換え可能な記録媒体に添設或いは組み込まれる非接触型情報格納手段から読み出された情報を取り込む取り込み手段と

上記非接触型情報格納手段に、上記記録媒体に記録された素材信号に関連するデータとしてその発生時点で順次蓄積されたメタデータを元に、上記記録媒体への上記素材信号の記録についての目録を作成する目録作成手段とを有することを特徴とする情報処理装置。

【請求項6】 電磁界に感応して作動し、当該電磁界を介して非接触により外部と情報送受をなすと共に入れ換え可能な記録媒体に添設或いは組み込まれる非接触型情報格納手段から読み出された情報を取り込むステップ

上記非接触型情報格納手段に、上記記録媒体に記録された素材信号に関連するデータとしてその発生時点で順次 蓄積されたメタデータを元に、上記記録媒体への上記素 材信号の記録についての目録を作成するステップとを有 することを特徴とする情報処理方法。

【請求項7】 入れ換え可能な記録媒体への素材信号の記録に際し、当該素材信号に関連するメタデータを発生するメタデータ発生手段と、電磁界に感応して作動し、当該電磁界を介して非接触により外部と情報送受をなすと共に上記入れ換え可能な記録媒体に添設或いは組み込まれる非接触型情報格納手段への情報書き込み読み出しを行う書込読出手段とを有し、上記メタデータを、その発生時点で順次上記非接触型情報格納手段に蓄積していく情報記録装置と、

上記非接触型情報格納手段から読み出された情報を取り込む取り込み手段と、上記非接触型情報格納手段に、上記記錄媒体に記録された素材信号に関連するデータとしてその発生時点順次蓄積されたメタデータを元に、上記記錄媒体への上記素材信号の記録についての目録を作成する目録作成手段とを有する情報処理装置とを備えてなることを特徴とする情報処理システム。

【請求項8】 入れ換え可能な記録媒体への素材信号の 20 記録に際し、当該素材信号に関連するメタデータを発生 するステップと、

電磁界に感応して作動し、当該電磁界を介して非接触により外部と情報送受をなすと共に上記入れ換え可能な記録媒体に添設或いは組み込まれる非接触型情報格納手段に対して、上記メタデータをその発生時点で順次上記非接触型情報格納手段に蓄積していくステップと、

上記非接触型情報格納手段に蓄積されたメタデータを読 み出すステップと、

上記非接触型情報格納手段に上記発生時点で順次蓄積さ 30 れたメタデータを元に、上記記録媒体への上記素材信号 の記録についての目録を作成するステップとを有することを特徴とする情報処理方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、各種のリムーバブル記録メディアに記録される情報素材に関連した固有の識別情報の記録を行う情報記録装置及び方法、情報処理装置及び方法、情報処理システムに関する。

[0002]

【従来の技術】従来より、ディジタル映像信号の規格の一つとして、ISO (Internatioal Organization for Standardization) / SMPTE (Society of Motion Pictureand Television Engineers) に規定された規格がある。特に、SMPTE 298M、335Mには、ディジタル映像信号などの素材データの属性、格納場所、サイズなどを表すメタデータについて定義されており、そのメタデータディクショナリ(Metadata dictionary)を用いてメタデータを集中的に管理することが可能となさている。当該メタデータディクショナリには、例えば、タイトル、スタッフ名、撮影場所など、数百項

目が定義されている。

【0003】上記メタデータは、映像音声等の素材の素性を知る上で重宝する情報であり、上述のように LSO /SMPTEで一意的に定義されているため互換性が極めて高く、データベース管理や他社間での素材交換の自動化に大きく寄与することができると考えられている。 【0004】

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上記メタデータは、基本的に映像、音声信号などの素材に重置されているものであるため、それら映像、音声素材が例 10 えば記録メディアに記録されているような場合には、その記録メディアを再生しなければ上記メタデータも読み取ることが出来ない。

【0005】このようなことから、従来の編集システムでは、記録メディアに映像音声素材と共に記録されているメタデータを読み取り、そのメタデータを編集作業の効率化に活かすというようなことは行われておらず、上記記録メディアに記録されているメタデータを使うのではなく、その場でデータを発生して入力を行うようになされている。

【0008】また、従来より、例えば編集で新たにメタデータが発生したような場合には、映像音声信号などの素材が記録されているメディアとは別の、例えば紙などにそのデータを記録するようなことが行われているため、データとしての信頼性に乏しく、利用は殆ど進んでいない。したがって、例えば素材を保管する際に行われる目録作成(cataloging)などの作業は、データの追跡調査や手入力に膨大な時間を要していた。

【0007】そこで、本発明はこのような状況に鑑みてなされたものであり、素材収録作業等により発生したメ 30 タデータをその発生時点で保存可能とし、さらに映像音声のような素材とは別の経路で受け渡し可能とし、データの信頼性と利便性を飛躍的に高め、システムの効率化を実現し、また、目録作成作業の負担を軽減し、作業の標準化を可能として、映像素材などの2次利用を促進して資源の有効活用を実現する、情報記録装置及び方法、情報処理装置及び方法、情報処理システムを提供することを目的とする。

[0008]

【課題を解決するための手段】本発明の情報記録装置は、入れ換え可能な記録媒体への素材信号の記録に際し、当該素材信号に関連するメタデータを発生するメタデータ発生手段と、電磁界に感応して作動し、当該電磁界を介して非接触により外部と情報送受をなすと共に上記入れ換え可能な記録媒体に添設或いは組み込まれる非接触型情報格納手段への情報書き込み読み出しを行う書込読出手段とを有し、上記メタデータを、その発生時点で順次上記非接触型情報格納手段に蓄積していくことにより、上述した課題を解決する。

【0009】また、本発明の情報記録方法は、入れ換え 50

可能な記録媒体への素材信号の記録に際し、当該素材信号に関連するメタデータを発生するステップと、電磁界に感応して作動し、当該電磁界を介して非接触により外部と情報送受をなすと共に上記入れ換え可能な記録媒体に添設或いは組み込まれる非接触型情報格納手段への情報書き込み読み出しを行うステップとを有し、上記メタデータを、その発生時点で順次上記非接触型情報格納手段に蓄積していくことにより、上述した課題を解決する。

【0010】次に、本発明の情報処理装置は、電磁界に感応して作動し、当該電磁界を介して非接触により外部と情報送受をなすと共に入れ換え可能な記録媒体に添設或いば組み込まれる非接触型情報格納手段から読み出された情報を取り込む取り込み手段と、上記非接触型情報格納手段に、上記記録媒体に記録された素材信号に関連するデータとしてその発生時点で順次蓄積されたメタデータを元に、上記記録媒体への上記素材信号の記録についての目録を作成する目録作成手段とを有することにより、上述した課題を解決する。

0 【0011】また、本発明の情報処理方法は、電磁界に 感応して作動し、当該電磁界を介して非接触により外部 と情報送受をなすと共に入れ換え可能な記録媒体に添設 或いは組み込まれる非接触型情報格納手段から読み出さ れた情報を取り込むステップと、上記非接触型情報格納 手段に、上記記録媒体に記録された素材信号に関連する データとしてその発生時点で順次蓄積されたメタデータ を元に、上記記録媒体への上記素材信号の記録について の目録を作成するステップとを有することにより、上述 した課題を解決する。

【0012】次に、本発明の情報処理システムは、入れ 換え可能な記録媒体への素材信号の記録に際し、当該素 材信号に関連するメタデータを発生するメタデータ発生 手段と、電磁界に感応して作動し、当該電磁界を介して 非接触により外部と情報送受をなすと共に上記入れ換え 可能な記録媒体に添設或いは組み込まれる非接触型情報 格納手段への情報書き込み読み出しを行う書込読出手段 とを有し、上記メタデータを、その発生時点で順次上記 非接触型情報格納手段に蓄積していく情報記録装置と、 上記非接触型情報格納手段から読み出された情報を取り 40 込む取り込み手段と、上記非接触型情報格納手段に、上 記記録媒体に記録された素材信号に関連するデータとし てその発生時点で順次蓄積されたメタデータを元に、上 記記録媒体への上記素材信号の記録についての目録を作 成する目録作成手段とを有する情報処理装置とを備えて なることにより、上述した課題を解決する。

【0013】また、本発明の情報処理方法は、入れ換え可能な記録媒体への素材信号の記録に際し、当該素材信号に関連するメタデータを発生するステップと、電磁界に感応して作動し、当該電磁界を介して非接触により外部と情報送受をなすと共に上記入れ換え可能な記録媒体

に添設或いは組み込まれる非接触型情報格納手段に対し て、上記メタデータをその発生時点で順次上記非接触型 情報格納手段に蓄積していくステップと、上記非接触型 情報格納手段に蓄積されたメタデータを読み出すステッ プと、上記非接触型情報格納手段に上記発生時点で順次 蓄積されたメタデータを元に、上記記録媒体への上記素

材信号の記録についての目録を作成するステップとを有

することにより、上述した課題を解決する。 

[0.0.14].

【発明の実施の形態】本発明の好ましい実施の形態につ いて、図面を参照しながら説明する。

【0015】図1には、本発明の第1の実施の形態とし で、高精細度ディジタル映像信号を記録再生するビデオ テープレコーダ(以下、VTRとする)の概略構成を示

【0016】ビデオ入力端子1には、例えばビデオカメ ラ等からSDI (Serial Digital data Interface) ANC (Ancillary) データバケットの形態で供給され た映像信号(例えば1080/60インターレースの映 像信号)が入力する。この映像信号は、入力アンプ2に より増幅され、SDI ANC抽出部(Extract Integr ated Circuit) 3に入力する。当該SDI ANC抽出 部3より出力された本線の映像信号は、ビデオ圧縮部4 に送られる。なお、SDI ANCデータパケットにつ いての説明は後述する。

【0017】当該ビデオ圧縮部4では、所定の圧縮符号 化方式により、上記映像信号を約1/7の情報量に圧縮 する。このビデオ圧縮部4にて圧縮された映像信号は、 ECC (Error Correcting Code) エンコーダ5に送ら

【0018】ECCエンコーダ5は、上記圧縮された映 像信号にエラー訂正符号を付加する。このECCエンコ ーダ5からの出力は、記録のための変調処理やゲイン制 御等を行う記録信号処理部6を介し、さらに記録アンプ 7にて増幅された後、回転ドラム25の円周上に設けら れた記録ヘッド8に送られる。

【0019】回転ドラム25には、図示しないテープロ ーディング機構によってビデオカセット31の筐体(以 下、ビデオカセットを単にカセットと呼び、当該カセッ トの筐体をカセットハーフと呼ぶ)内から引き出された。 磁気テープ30が、既定の巻き付け角度で且つ一定のテ ンションにて巻き付けられ、さらに、当該回転ドラム2 5は、図示しないドラム回転モータにより既定の速度で 回転駆動される。また、上記磁気テープ30は、図示し ないリールモータによって供給リール33及び巻き取り リール34が回転駆動されると共に、図示しないキャプ スタンモータにより既定の速度で走行するようになされ ている。この状態で、記録ヘッド8は、いわゆるヘリカ ルスキャン (斜め走査) により磁気テープ30上に信号 を記録する。

【0020】一方、磁気テープ30上に記録された信号 を再生する場合は、上述同様に磁気テープ30が回転ド ラム25に既定の巻き付け角度で且つ一定のテンション にて巻き付けられ、当該回転ドラム25が既定の速度で 回転駆動されると共に上記磁気テープ30が既定の速度 で走行するようになされた状態で、上記回転ドラム25 の円周上に設けられた再生ヘッド10が、いわゆるヘリ カルスキャンにより当該磁気テープ30から信号を読み 取る。

【0021】この再生ヘッド10にて磁気テープ30か ら読み取られた信号は、再生アンプ11にて増幅された 後、再生イコライザ部12により波形等化及び復調等が なされ、ECCテコーダ13に送られる。

【0022】ECCデコーダ13は、上記再生イコライ ザ部12からの信号に付加されているエラー訂正符号を 用いてエラー訂正処理を行い、そのエラー訂正処理後の 信号(圧縮符号化されている映像信号)をビデオ伸張部 14 に送る。

【0023】ビデオ伸張部14では、上記ビデオ圧縮部 20 4での圧縮符号化方式に対応する伸張復号方式により、 上記圧縮符号化されている映像信号を、元の映像信号 (例えば1080/60インターレースの映像信号) に 伸張復号する。この伸張復号後の映像信号は、後述する SDI ANC付加部15に送られる。

【0024】当該SDI ANC付加部15によりSD Iのシリアルデータとなされた映像信号は、出力アンプ 16にて増幅された後、ビデオ出力端子17から出力さ

【0025】なお、この図1において、音声信号の処理 系については図示していないが、上記映像信号と時分割 にて処理され、回転ドラム25上の記録ヘッド8により 磁気テープ30上に記録され、また、再生ヘッド10に より磁気テープ30から読み取られる。

【0026】また、本実施の形態のカセット31のカセ ットハーフには、例えばテープに記録された内容のタイ トルなどが手書き或いはプリント等により書き込まれる ラベル32が貼り付けられている。図1では図示を簡略 化しているが、当該ラベル32には、例えばEEPRO M (Electically Erasable and Programmable ROM) O ような記録保持動作が不要で書き換え可能な半導体メモ リや電源整流安定化処理、変復調処理、通信解析処理な どの各処理部を含む 1 Cチップ35と、電磁的に電源の 供給及び信号の送受信を行うためのコイルアンテナ36 などを内蔵した非接触型のメモリタグ37が設けられて

【0027】すなわち当該非接触型メモリタグ37は、 専用の書き込み読み出し装置であるリーダライタ部26 に設けられているコイルアンテナ24と当該タグ3.7に 内蔵されているコイルアンテナ36との間の電磁結合に よりエネルギを得る機能と、書込コマンドとデータを受

け取り、当該書込コマンドに応じて上記ICチップ35. 内の半導体メモリにデータを書き込む機能と、読出コマ ンドに応じて上記半導体メモリからデータを読み出し、 その読み出されたデータを上記電磁結合により返信する 機能とを少なくとも有するものである。

【0028】図1の例の場合、リーダライタ26は、V TRに内蔵され、主要な構成要素として、上記ラベル3 2の非接触型メモリタグ37内のコイルアンテナ36と の間で電磁結合を行うためのコイルアンデナ24と、上 受信を行うための専用のインターフェイス部23とを有 している。当該リーダライタ26のインターフェイス部 23は、コイルアンテナ24と協調してメモリタグ37 への電力供給を行うと共に、メモリタグ37へのデータ 書き込み時にはCPU21から供給される上記書込コマ ンドと書込データを変調して上記メモリタグ37に送信 し、一方で、メモリタグ37からのデータ読出時にはC PU21から供給される上記読出コマンドを変調して上 記メモリタグ37に送信し、その読出コマンドに応じて ータを復調してCPU21に転送する。なお、上記非接 触型メモリタグ37とリーダライタ26の詳細について は後述する。

【0029】 ここで、当該第1の実施の形態のビデオテ ープレコーダは、上記磁気テープ30に記録される映像 信号(或いは磁気テープ30に記録されている映像信) 号) についての属性や内容を表す情報、格納場所、サイ ズなどの映像信号に関連する、例えばSMPTE298 M、335Mで定義されたメタデータを、映像信号と共 に記録/再生可能となされている。なお、SMPTE2 98M、335Mで定義されたメタデータの詳細につい ては後述する。

【0030】例えば、ビデオ入力端子1に供給される入 力映像信号にメタデータが重畳されてきた場合、これら メタデータは、図2或いは図3に示すようなSDI A NCパケットとして重畳されてくることになる。なお、 図2は、コンポーネントANCデータパケットのフォー マットを示し、図3は、コンポジットANCデータパケ ットのフォーマットを示している。図2に示すコンボー ネントANCデータパケットは、ANCデータパケット 40 の始まりを示す3ワード分のANCデータフラグ (AD F)と、使用されるデータフォーマットがデータブロッ ク番号(DBN)とデータカウント(DC)が続くフォ ーマットとなるタイプ 1 か或いはセカンダリデータ I D (SDID) とデータカウント (DC) が続くフォーマ ットとなるタイプ2かを定義するデータ I D (D I D) と、上記セカンダリデータID (SDID) 又はデータ ブロック番号(DBN)と、データカウント(DC) と、最大255ワードのユーザデータワード(UDW) と、チェックサム(C)とからなる。また、図3に示す 50

コンポシットANCデータパケットは、1ワード分のA NCデータフラグ(ADE)と、上記データID(DI、 D) と、上記セカンダリデータ LD (SD ID) 又はデ ータブロック番号 (DBN) と、データカウント (D C) と、ユーザデータワード (UDW) と、チェックサ ム(C)とからなる。

【0031】 これらのANCデータパケットにおいて、 上記メタデータは、ユーザデータワード (UDW) に記 述される。なお、SMPTE298M、335Mにて定 記メモリタグ37との間でコマンドの送信やデータの送。10歳されているため、ここではその詳細な説明を省略する が、当該SMPTE298M、335Mにて定義されて いるメタデータは、例えば図4~図6に示すようなもの を挙げることができる。なおこれら図4~図6に示すメ タデータは、SMPTE29.8M、335Mで定義され ているものの一部である。当該SMPTE298M、3 35Mのメタデータは、図4~図6に示したように、大 別して、キー (Key) としてのSMTPEラベル (Tabe) 1) と、データの長さを表すレングス (Length) と、内 容を表すバリュー (Value) とからなるKLV方式の値 上記メモリタグ37から読み出されて返信されてきたデ 20 として定義されている。これらメタデータは、映像音声 素材に関連する様々な情報からなり、その中には、例え ばタイトルや、タイトルの種類、主題(メインタイト ル)、副題、その他、シリーズNo、エピソードNo、 シーンNo、テイクNo、ビデオソース機材など、後述 する編集時に使用される各種のデータも含まれている。 【0032】図1に説明を戻し、図1のSDI ANC 抽出部3では、上記図2や図3に示したようなANCデ ータパケットのユーザデータワード(UDW)から上記 メタデータを抽出する。当該SDI ANC抽出部3に て抽出されたメタデータは、CPU (中央処理ユニッ ト)21に送られ、さらに当該CPU21の制御の元で RAM22に蓄えられる。

> 【0033】また例えば、外部入力端子から得られた情 報や、付属する各種の機器、機材などから得られた情 報、当該VTRの機種名、シリアル番号などの機器に関 連する情報、基本的にCPU2 1が生成する現在日時な どの情報、当該VTRのフロントパネルなどに設けられ ている操作盤28から操作者により入力された情報など も、必要に応じて加工や変換、組み合わせ等されて、上 記メタデータとして同様にRAM22に書き込まれる。 他に例えば、RS-422のフォーマットの情報とし て、メタデータが直接RS-422端子27から供給さ れた場合は、そのメタデータもCPU21を介してRA M22に書き込まれる。

【0034】さらに、上記ラベル32に設けられた非接 触型メモリタグ37に既に書き込まれていて当該メモリ タグ37から読み出された情報も、同様にCPU21を 介してRAM22に書き込まれる。すなわち、上記非接 触型メモリタグ37を備えたラベル32は予め未記録テ ープのカセットハーフに貼り付けられており、当該未記

録テーブに映像や音声を収録したときには例えばその収録した素材のタイトルや収録関連情報、各種IDコード等の情報が、既に上記メモリタグ37の半導体メモリに書き込まれているときには、必要に応じて上記リーダライタ26により当該メモリタグ37の半導体メモリからそれら情報が読み取られ、上記RAM22に書き込まれる。

【0035】このように、本発明の第1の実施の形態では、カセット31の磁気テーブ30に記録された映像及び音声に関連する情報などのあらゆる情報が、一旦RA 10 M22上に蓄積されることになる。なお、当該RAM2 2上に蓄積されるデータのフォーマット(書式)は種々のものが考えられ、例えばSMPTE298M、335 Mで定義されたメタデータそのもののであったり、さらにそれらに変換や加工を施したものでもよい。

【0036】これらRAM22に蓄積された情報(メタデータ)は、CPU21によりRAM22上で整理された後、ECCエンコーダ5に送られ、図7に示すビデオ及びオーディオデータの記録フォーマット中のAuxシンクブロックに埋め込まれ、映像及び音声信号と同様、前記記録ペッド8により磁気テープ30に記録される。なお、図7に示すビデオ及びオーディオの記録データフォーマットは、磁気テープ30上の1トラックの記録フォーマットであり、既知のものであるため、ここではその詳細な説明を省略するが、Auxシンクブロックは、図7中のビデオ1(Video1)の先頭と、アウターパリティ1(Outer Parity1)との間に配される。

【0037】また、高精細度映像信号記録用VTRのAuxシンクブロックのフォーマットは、例えば図8及び図9に示すように規定されている。これらAuxシンクブロックのフォーマットについても、既知のものであるため、ここではその詳細な説明を省略するが、上記メタデータは図8中のカテゴリ(Category)8のデータ番号(Data No.)D126からD169の44パイトに書き込まれる。また、カテゴリ4のデータ番号D52、D53には機種名が、D54~D56にはシリアル番号が記述され、カテゴリ5のデータ番号D58~D61には記録された年月日が、カテゴリ6のデータ番号D62には記録周波数や有効ライン数などのVTRステータス情報が記述される。

【0038】また、上記磁気テープ30に既に記録されたメタデータやその他の必要な情報(例えばAuxシンクブロックに記録されている他の情報)も再生され、CPU21によってRAM22上で整理された後、リーダライタ26のコイルアンテナ24を介し、上記ラベル32に設けられた非接触型メモリタグ37の半導体メモリに書き込まれる。

【0039】CCで、上記磁気テープ30上に記録されたメタデータを再生する場合、上記ECCデコーダ13では、上記再生ヘッド10により磁気テープ30から読

み取られた信号の上記Auxシンクブロックに埋め込まれているメタデータを抽出し、CPU2.1 に送る。この CPU2.1 に送られたメタデータは、RAM22に一旦 萎積される

【0040】一方、上記ラベル32のメモリタグ37の 半導体メモリに記録されたメタデータを再生する場合、 上記リーダライタ26により上記メモリタグ37からメ タデータが読み取られ、CPU21を介してRAM22 に一旦蓄積される。

【0041】これらRAM22に蓄積された情報(メタデータ)を例えば映像信号に重畳して出力する場合には、CPU21によりRAM22上で整理した後、上記SDIANC付加部15により前記SDI ANCパケットとして映像信号に重畳して出力することになる。また、RAM22に蓄積された情報(メタデータ)を直接RS-422端子27から出力する場合には、CPU21によりRAM22上で整理した後、上記RS-422端子27から出力することになる。

【0042】さらに、詳細については後述するが、編集 等が行われる場合、上記RAM22に蓄積されたメタデ ータのうち、例えばタイムコードデータに基づくキュー ポイントは、必要に応じて上記操作盤28に設けられた モニタ29上にキューポイントリストとして表示され、 このとき、例えば操作者が操作盤28を操作することに より、モニタ29上に表示されたキューポイントリスト のうち任意のタイムコードデータを選択してキューアッ プした後、例えば操作盤28に設けられた図示しないジ ョグダイヤル等の操作により位置決めがなされ、さらに ログイン及びログアウトの指示がなされると、そのログ 30. イン及びログアウトのタイムコードデータがCPU21 を介してRAM22に書き込まれる。このタイムコード データは、操作者による操作盤28の操作に応じて、例 えば、当該RAM22上でCPU21により整理され、 上記インターフェイス部23及びコイルアンテナ24を 介してメモリタグ37に書き込まれる。

【0043】次に、図10には、本発明の第2の実施の形態として、カメラー体型VTRの概略的な構成を示す。なお、図10において、図1と同じ構成要素には同一の指示符号を付して、それらの詳細な説明は省略する。この図10の構成において、図1の構成との違いは、ビデオ圧縮部4の前段(映像信号入力系)がビデオカメラにより構成されていることと、ビデオ伸張部14の後段(映像信号出力系)が外付けのアダプタ42により構成されている点である。

【0044】 この図10に示す第2の実施の形態のカメラー体型VTRにおいて、レンズ撮像部40は、フォーカシング、ズーミング、絞り機構等を備え、被写体像等を結像させるためのレンズ系と、当該レンズ系を介して入射した光を光電変換する撮像素子等を備えている。撮50 像素子からの撮像信号は、カメラ処理部41に送られ

3.

[0045] カメラ処理部41は、撮像信号のゲイン制御、ニー処理、ガンマ処理等を行い、映像信号を生成する。この映像信号がビデオ圧縮部4に送られる。また、当該カメラ処理部41には、当該ビデオカメラについての各種操作を行うための操作部43が接続されており、操作者がこの操作部43上に設けられた各種のボタンやスイッチ、ジョグダイヤル等を操作することにより、上記レンズ撮像部40での撮像操作や撮影した映像信号等の記録スタート(録画スタート)、磁気テープ30に記 10録された映像信号等の再生スタート、停止、一時停止、早送り、早戻し、編集時に使用されるログイン、ログアウト、グッドショット、ノーグッドショット、キーブ等の各種の入力指示が行われる。

【0046】また、当該第2の実施の形態の場合、ビデオ伸張部14から出力された映像信号は、SDIアダブタ42に送られる。当該SDIアダプタ42は、外付けとなされているが、基本的には前述同様のSDI、ANC付加部15と、出力アンブ16と、ビデオ出力端子1、7とから構成されている。

【0047】さらに、この第2の実施の形態の場合、上記レンズ撮像部40により撮影してカメラ処理部41にて処理された映像信号等や、磁気テープ30から読み出されて上記ビデオ伸張部14にて再現された映像信号、一旦RAM22に蓄えられたメタデータに基づいてCPU21が生成したテキスト等の表示信号は、必要に応じてモニタ44にも送られる。これにより、モニタ44上には、撮影中の映像や磁気テープ30から再生されら映像が表示され、また、RAM22に一旦蓄積されたメタデータに基づくデータのリスト表示等がなされることになる。

【0048】ととで、当該第2の実施の形態のカメラー 体型VTRも第1の実施の形態のVTRと同様に、例え はSMPTE298M、335Mで定義されたメタデー タを、映像信号と共に記録/再生可能となされている。 【0049】この第2の実施の形態のように、カメラー 体型VTRの場合は、カメラの機種名や、ゲイン、ニー 処理などのプロセッサ設定値、記録周波数、データビッ トレート、オーディオ信号フォーマット情報、フィルタ の選択情報、レンズ系の機種名や焦点距離、ズーム値、 40 絞り値などの情報や、上記操作部43を操作者が操作す ることにより入力指示される、編集時に使用されるログ イン、ログアウト、グッドショット、ノーグッドショッ ト、キープ、記録スタート等の各種情報(タイムコード データ)、EOS (End Of Source) データ、フレーム Noなどが、メタデータとして上記同様にRAM22に 書き込まれる。なお、これらのメタデータは、例えばカ メラ処理部41内部のCPUが、レンズ撮像系40の設 定値や、内部の処理設定値、操作部43を操作者が操作 して得られる操作情報などから生成する。

12

【0050】また当該第2の実施の形態では、上記第1の実施の形態と同様に、例えば機種名やシリアル番号などの機器に関連する情報、CPU21が生成する現在日時などの情報、操作部43から操作者により入力された情報も、上記メタデータとして同様にRAM22に書き込まれ、さらに、必要に応じて上記メモリタグ37から読み出された情報も、CPU21を介してRAM22に書き込まれる。当該RAM22上に蓄積されるデータのフォーマット(書式)は、例えばSMPTE298M、335Mで定義されたメタデータそのもののであったり、さらにそれらに変換や加工を施したものなどどのようなものでもよい。

【0051】 これらRAM22に蓄積された情報(メタデータ)は、CPU21によりRAM22上で整理された後、ECCエンゴーダ5に送られ、第1の実施の形態の場合と同様に、Auxシングブロックに埋め込まれ、映像及び音声信号と同様に、前記記録ヘッド8により磁気テーブ30に記録される。また、第1の実施の形態の場合と同様に、上記磁気テーブ30に記録されたメタデータ、その他の情報も、CPU21によってRAM22上で整理された後、内蔵のリーダライタ26のコイルアンテナ24を介し、上記非接触型メモリタグ37の半導体メモリに書き込まれる。

【0052】一方、上記磁気テーブ30上に記録されたメタデータを再生する場合は、第1の実施の形態の場合と同様であり、上記再生ヘッド10が磁気テーブ30から読み取った信号の上記Auxシンクブロックに埋め込まれているメタデータを上記ECCデコーダ13が抽出し、さらにCPU21がRAM22に一旦蓄積する。また、上記メモリタグ37に記録されたメタデータを再生する場合も、第1の実施の形態と同様にして、上記メモリタグ37からメタデータが読み取られ、CPU21を介してRAM22に一旦蓄積される。

【0053】その後、これらRAM22に蓄積された情報(メタデータ)を例えば映像信号に重畳して出力する場合には、CPU21によりRAM22上で整理した後、上記SDIアダプタ42のSDI ANC付加部15によりSDI ANCパケットとして映像信号に重畳して出力することになる。

40 【0054】次に、図11には、本発明の第3の実施の 形態として、例えば後述するようなハンディタイプのリ ーダライタ50のように単体で構成されているものを用 い、上記カセット31のカセットハーフに貼り付けられ たラベル32の非接触型メモリタグ37に対して上記メ タデータ等の書き込み/読み出しを行い、また、それら データを端末60にで管理し、また、データベース部7 3に蓄積、或いは別のVTR71,72や編集装置74 に送信可能とし、さらに、端末60において、例えばデ ータベース部73に蓄積されたメタデータを用い、複数 のカセットの検索、各カセットの使用管理、各カセット

14

内に収録されている映像や音声等の素材検索、各カセット内に収録されている映像や音声の属性判定、各カセットやそれに収録されている素材及びその編集履歴を用いた目録作成等を実現する編集システムの構成例を示す。なお、上記メタデータを用いた検索、カセット使用管理、映像音声の属性判定、目録作成等の詳細については後述する。また、この図11において、前記図1や図10の同一の構成要素には同じ指示符号を付して、その詳細な説明は省略する。

【0055】 この図11において、端末60は例えばパ 10 ーソナルコンピュータやワークステーション等からなり、当該端末60は、大容量のハードディスクトライブ等を備えたデータベース部73や、前記図1に示したものと同様なVTR71、72、前記図10に示したようなカメラー体型VTR75、複数のVTRの動作を制御して映像や音声の編集を行う編集装置74などと共にネットワーク接続されている。なお、ここでのネットワーク形態には、LAN (Local Area Network)等のようなネットワーク形態だけでなく、インターネット等の広域ネットワーク形態も含まれる。 20

【0056】また、端末60は、例えばデータベース部73に蓄積されているメタデータや各カセット31のカセットハーフに貼り付けられたメモリタグ37などの情報を用いて、各VTR71、72に装填された各カセット31や、各カセット31内に記録されている映像、音声などの素材、編集等を後述するように管理する管理ソフトウェア(アプリケーションプログラム)がインストールされている。

【0057】単体で構成されるリーダライタ50は、前記VTRに内蔵されるリーダライタ26と略々同様なも 30のであり、コイルアンテナ24及びメモリタグインターフェイス部23を備えているが、さらに、メモリタグ37に書き込むデータやメモリタグ37から読み出されたデータを一時的に蓄積するRAM52、当該RAM52への書き込み/読み出し、RAM52上のデータの整理、メモリタグ37へのコマンドの発生、メモリタグインターフェイス部23の制御、端末60との間のデータ送受等を制御するCPU51とを備えている。

【0058】また、この図11に示すシステムの端末60において、例えばメモリタグ37の半導体メモリに記録されている前記メタデータなどの読み出しを行う場合、先ず、操作者により端末60に対して所定の操作(読み出しを指示するキーボードやマウス操作など)が行われる。これにより、当該端末60からは、ケーブル61を介してリーダライタ50に対して読み出しのための制御信号が送信される。

【0059】その読み出しのための制御信号を受け取ったリーダライタ50のCPU51は、前記読出コマンドをインターフェイス部23に送る。インターフェイス部23は、前述したようにコイルアンテナ24と協調して!

メモリタグ37への電力供給を行うと共に、読出コマンドを変調して上記メモリタグ37に送信し、その読出コマンドに応じて上記メモリタグ37から読み出されて返信されてきたデータを復調してCPU51に転送する。 CPU51は、上記メモリタグ37から読み出されてきたデータを受け取ると、そのデータを端末60に送信する。

【0060】当該メモリタグ37から読み出されたデータを受け取った端末60は、そのデータをデータベース部73や編集装置74等に送ると共に、必要に応じてそれらのデータをリスト化してモニタ上に表示する。なお、このときの表示の一例としては、メタデータに含まれるログインやログアウトなどをキューポイントリストを表示するようなことが考えられる。

【0061】その後、上記カセット31がVTR71や72などに装填されて、例えば編集装置74により編集が行われる場合、上記編集装置74では、データベース部73に蓄積されている前記メタデータ(VTRに装填されたガセット31に記録されている映像や音声信号に20ついてのメタデータ)を用いた編集が行われることになる。

【0062】すなわち当該編集では、例えば編集装置74の操作盤等に設けられたモニタ上に表示されたキューポイントリストのログインやログアウトのタイムコードなどを元に、編集作業者から映像や音声素材の必要な部分の指定がなされると、編集装置74はその指定された部分の素材に対してデジタイジング(編集に都合の良い例えばフレーム単位のデータへの変換)を行い、そのデジタイジングされたデータを用いて任意の編集作業が行われる。なお、編集装置74を端末60により制御することも可能である。

【0063】また、この図11の構成において、上記カセット31内の映像及び音声信号の編集がなされた場合に、その編集によって新たに発生したメタデータは、データベース部73に蓄積されると共に、例えば端末60を介してリーダライタ50に送られてRAM52に一旦蓄積され、さらにCPU51にて整理された後、インターフェイス部23及びコイルアンテナ24を介して上記ラベル32のメモリタグ37に書き込まれる。

【0064】ところで、上記メタデータは、磁気テープ30に記録する場合は前述したようにAuxシンクプロックに記録されるが、上記ラベル32に設けられた非接触型メモリタグ37の半導体メモリに記録する場合は、以下のようなフォーマットにて記録することができる。本発明実施の形態では、上記メタデータとして、前記SMPTE298M、335Mで定義されたKLV(Key Length Value)方式のメタデータを用いて説明する。

【0065】図12には、上記メモリタグ37の半導体メモリ上のメモリマップの概略を示す。このメモリに対する書き込み/読み出しは、ブロック単位(すなわちセ

クタ単位) で行われ、1ブロック (1セクタ) は第0 h バイト~第Fルバイト(但し、hは16進数表記である ことを示す。以下同様とする。)の16パイトからな る。当該メモリタグ37へのアクセスは、前述した専用 のリーダライタを用いて行う。当該メモリマップのう。 ち、第0000hプロックはメモリマネージメントテー ブル (Memory Management Table) 領域、第0001hブ ロックはマニュファクチャ I Dテーブル (Manufacture ID Table) 領域、第0002hプロックはフォーマット ディフィニションテーブル(Format Definition Tabl. e) 領域、第0003hブロックから第nnnh (nn nnは0003hより大きく、メモリ容量に応じた任意。 の数)のブロックがコモンエリア (Common Area) とな っている。第0000hブロックと第0001hブロック のシステム定義ブロックを除く他のブロックは、ユーザ が任意に変更可能となっている。なお、容量はメモリタ

【0066】以下、このメモリマップの各領域について説明する。

グのバージョンに依存する。

【0067】図13には、第000hプロックのメモ リマネージメントテーブル (MemoryManagement Table) 領域の概略を示す。この図13において、第0h及び第 1hバイトにはメモリサイズ (Memory\_size) が配され、 第2h及び第3hバイトにはラベルに備えられたメモリタ グの製造メーカを示すマニュファクチャコード(Manufa cture\_code) が、第4hバイトには当該メモリタグのバ ージョン (Version) が、第5h及び第6hバイトには当 該メモリタグ製造工場における製造時のロットナンバー (Lot\_number) が配される。なお、当該ロットナンバー は、製造年月日と当該製造日の午前/午後の何れかを示 す情報とにより構成されている。第7hバイトはリザー ブ (Reserve) となされ、第8h及び第9hバイトにはア プリケーションID (Application\_id) が、第10h及、 び第116パイトにはラベル形状、すなわちラベルが貼 り付けられるメディアタイプに対応するメディアID (Media\_id) が配される。第12hから第15hバイトに はアプリケーション I Dディベンデントフィールド (Ap plication\_id Dependent Field) が配されるが、ここで はリザーブとなされている。なお、リザーブを表す値と しては、例えばOOhを用いる。

【0068】図14には、上記第0000 hブロックの上記第0 h及び第1 hバイトのメモリサイズ(Memory\_size)の詳細を示す。当該メモリサイズは、第0 hバイトの第7 ビット(最上位ビット)がリザーブとなされ、第0~第6 ビットまでを使用してメモリサイズが記述される。第1 hバイトにはリザーブとして00 hが配されている。

【0069】図15には、上記第000hブロックの 上記第5h及び第6hバイトのロットナンバー(Lot\_number)の詳細を示す。当該ロットナンバーは、MSB(最 16

上位ビット)から順に下位ビットに向かって製造年月日が記述され、第5か、イトのMSBの第7ビットから第3ビットまでが製造日(Day)を、第5か、イトの第2〜第0ビット及び第6か、イトの第7ビットまでが製造月(Month)を、第6か、イトの第6〜第1ビットまでが製造年(Year)を表し、第6か、イトのLSB(最下位ビット)がユーザ定義ビットとされる。なお、一例として、製造年は1998年を0として1年毎にインクリメントされる値で表し、ユーザ定義ビットでは例えば午前10と午後の何れの工程で製造されたかを表すようなことが可能である。

【0070】図16には、第0001hプロックのマニュファクチャーDテーブル(Manufacture ID Table)領域の機略を示す。この図16において、第0かパイトには製造所における発行機器IDが配され、第1hパイトにはマニュファクチャーDの十万位及び万位のBCD値が、第2かパイトには千位及び百位のBCD値が、第3hパイトには十位及び一位のBCD値が配され、第4かパイトには1Dのリザーブとなされ、第5h〜第15hバイト20 は固定値のためのリザーブとなされている。

【0071】なお、ラベル(メモリタグ)の1D (Labe 1\_ID(anti-collisionなどに使う))は、上記第0000h プロックの第2h及び3hバイトと第5h及び6hバイト、第0001hプロックの第0h~第4hバイトまでの値により表される。

【0072】 CCで、本実施の形態では、上記メモリタグを備えたラベル毎にラベルID (Label ID) が設定されている。当該ラベルIDは、ラベル自体に付けられたユニークな番号(唯一の番号)であり、アブリケーションからメモリタグへのアクセスは、当該ラベルIDに基づいて行われる。図17には、ラベルIDの詳細を示す。この図17において、ラベルIDは8パイトからなり、第0トパイトは前記第0000トブロックのメモリマネージメントテーブルのメディアID (Media\_ID)、第1ト〜第2トパイトは同じくメモリマネージメントテーブルのロットナンバ(Lot\_Number)、第3ト〜第7トパイトは前記第0001トプロックのマニュファクチャIDテーブルの第0ト〜第4トパイトの各IDからなる。

【0073】次に、前記図12に示した第0000hブ 40 ロックのメモリマネージメントテーブルのメモリサイズ やマニュファクチャコード、アプリケーションID、メディアID等を表すハミング8/4コード (Hamming 8/4 code) について説明する。当該ハミング8/4コードは、8ビットのうち、第1,3,5,7ビットをプロテクションビット (protection bit:付加信号)とし、第2,4,6,8ビットをデータ (原信号)とするものである。1ビット誤りを検知、訂正し、2ビット誤りを検知する。以下、図18及び図19を用いてそのアサインについて説明する。図18及び図19において、8ビットのうちの第7ビット (MSB) P1は、第6ビットD

【0076】図23には、このコモンエリアの詳細を示

1と第2ビットD3と第0ビット(LSB)D4と" 1"の排他的論理和をとった値となされ、第5ビットP 2は、第6ビットD1と第4ビットD2と第0ビットD 4と"1"の排他的論理和をとった値となされ、第3ビ ットP3は、第6ビットD1と第4ビットD2と第2ビ ットD3と"1"の排他的論理和をとった値となされ、 第1ビットP4は、第7ビットP1と第6ビットD1と 第5ビットP2と第4ビットD2と第3ビットP3と第 2ピットD3と第1ピットP4と第0ピットD4と" 1"の排他的論理和をとった値となされる。このハミン グ8/4コードの変換のチェックには、例えば図20に 示す16進数値とハミング8/4コード(2進数)との 対応を表す変換テーブルが参照される。これらハミング 8/4コードのデータは、コントローラの外からは例え は図21に示すように見える。なお、図21はメモリサ イズを表した場合の例を示している。

【0074】説明を戻し、図12に示した第0002h プロックのフォーマットディフィニションテーブル (Fo mat Definition Table) 領域の概略を図22に示す。 当該領域では、各アプリケーションの認識が行われ、図 22に示すフォーマットが有効であるかをチェックする 際に用いられる。なお、データは全て文字列となってい る。この図22において、第0かパイトにはキーワード (Keword) であって当該第0002hブロック(セク タ)を書き替える際のキーコードが配され、第1 hバイ トには固定コード (FFh, FEh) が、第2m~第12h バイトにはアプリケーション名 (Application Name) と そのバーション (Version) が、第13hバイトにはライ トプロテクト (Write Protect) のためのコードが、第 14hバイトにはカントリー (Country) コードが、第1 30 5hバイトにはナンバー (Number) コードが配される。 なお、ライトプロテクトコードは、"0"のときライト イネーブル (Write Enable: 書き込み許可)、"1"の ときライトディセーブル(WriteDisable:書き込み禁 止)となされる。また、カントリーコードについては、 BCDにより国番号が表される。例えば日本の場合は当 該カントリーコードの第EhバイトがOOh、第Fhバイ トが81hとなり、米国の場合は第Ehバイトが00h、 第Fhバイトが01hとなる。

【0075】次に、図12に示した第0003hブロック以降のコモンエリア(Common Area)領域の概略を説明する。当該コモンエリアは、第0003hブロックから第000Ahブロックまでがコモンエリアマネージメントテーブル(Common Area Management Table)領域となされ、第000Bhブロック以降がデータエリア(DataArea)となっている。コモンエリアマネージメントテーブル領域には、本実施の形態のメモリタグで管理するメディア(本実施の形態では、記録媒体としてカセットテーブを用いた場合の例を挙げている)の基本情報が格納される。

【0077】 この図23において、第0003hブロックの第0hバイトから第0004hブロックの第3hバイトまでの20バイトにはラベル(メモリタグ)に付けられた | Dとしての文字列(例えばCassette ID)が配され、第0004hブロックの第4hバイトから第0005hバイトの第7hバイトまでの20バイトにはデータベース検索用に付けられるユニークな | Dであるデータベースキー (Data Base Key) としての文字列が、第0005hブロックの第8hバイトから第0006hブロックの第Fhバイトまでの24バイトにはタイトル(Title)の文字列が配される。

[0078] また、第0007hブロックの第0hバイトから第Fhバイトまでの16バイトには管理者(Administrator)を表す文字列が、第0008hブロックの第0hバイトから第3hバイトまでの4バイトには例えば最後に使用された機器のシリアル番号(Serial No.)を表すバイナリ値(最大値は例えば000009999999)が、第0008hブロックの第4hバイトから第Fhバイトまでの12バイトには例えば最後に使用された機器のモデル名(Model Name)を表す文字列が配される。

[0079]また、第0009hブロックの第0h及び第 1 hバイトの2 バイトには記録開始から終了までのクリ ップエリアに対応するキューボイントデータの先頭アド レスからの当該キューポイントデータの総サイズ (すな わち第000Bhブロック以降のデータエリアの有効バ ィト数) に相当するポインタ (Pointer) を表すバイナ リ値が、第2h及び第3hバイトの2バイトにはEOS (End Of Source) 点においてテープ上のビデオ領域に 記録して有り、例えばEOS点のサーチに利用されるI D (乱数) 番号を表すバイナリ値 (EOSR-ID) が、第4h バイトには最終記録点のカセットの供給側のリールの状 態であるリメインステータス (RS: Remain Status) を表すバイナリ値が、第5hバイトには最終記録点のカ セットの供給側のリールの巻き径に対応した値であるリ メインタイム (RT: Remain Time) を表すバイナリ値 が、第6hバイトから第9hバイトまでの4バイトには最 終記録点の位置 (EOS Point) を表すタイムコードが、 第Ah及び第Bhバイトの2バイトにはテープカセット装 填回数(使用回数)であるスレッドカウント値(Thread Count) を表すバイナリ値が、第Ch~第Fhバイトまで の4 バイトには最終記録の記録日時 (Update) を表すB

CDが配される。
【0080】また、第000Ahブロックの第0h及び第
1 hバイトの2 バイトには、記録開始から終了までの1
クリップエリアのオフセット (clip area offset)として、キューポイントデータエリアの先頭アドレス (Data TOPP: Data Top Pointer) を表すバイナリ値が配される。この値は、0080hを0バイト目としたオフセッ

トバイト数であり、一例として00E0hの場合。00 30hがセットされる。第000Ahプロックの第2h及 び第3 ルバイトの2 バイトには、キュー点のリストのフ ァイルアドレス管理に使用(例えばデータ領域にストア されているキュー点バッケージの総数と1パッケージ当 たりのキュー点数を既定) するファイルアロケーション テーブル (FAT) の定義 (FAT Definition) を表すバ イナリ値が、第5h~第Ahバイトまでの6バイトには拡 張用の予約領域 (Reserve) を表すバイナリ値 (例えば 00h) が、第Bかパイトにはテープに記録されているビ 10 デオ信号のフィールド周波数(F.Q: Recodeing Frequn cv) 及びデータビットレートが配され、第Ch~第Fhが イトにはテープに記録されているオーディオステータス (AD Status) を表すバイナリ値が配される。なお、第二 000Ahブロックの第2hバイトは、FATの間引きを 表しており、0 hのときFAT無し、1 hのとき1クリッ プ、2hのとき4クリップ、3hのどき16クリップ分の 間引きを表している。例えば4クリップ分の間引きの場 合、第003Fhブロックの第Ehバイトと第003Fh プロックの第Fhバイトがクリップ0のアドレスとなっ り、第003Fhプロックの第Chバイトと第Dhバイト がクリップ4のアドレスとなる。また、当該第000A hブロックの第Bhバイトに記述されるフィールド周波数 は、ビデオスキャンフォーマット (video\_f)を表してお り、当該第Bhバイトの最上位ビットがプログレッシブ スキャンか或いはインターレーススキャンかを表し、下 位3ビットの値が"000"のとき29、97フレーム /秒、"001"のとき20フレーム/秒、"100" のとき23.98フレーム/秒、"101"のとき24 フレーム/秒を表すようなことが可能である。この図2 3のコモンエリアにおいて、第000Ahブロックまで が共通領域で、第000Bhブロック以降がクリップ毎

【0081】図24には、図23の第0008hプロックの第0h~第3hバイトの4バイト分で表される上記シリアル番号の一例を示し、図25には、図23の第0009hプロックの第0h及び第1hバイトの2バイト分で表される上記ポインタ(Pointer)と、第2h及び第3hバイト分で表される上記EOS点のサーチに利用される1D番号(EOSR-ID)の一例を示す。なお、上記EOS40の1D番号(EOSR-ID)には、最終記録の際に、テーブ上に記録してある乱数と同じ値が記録される。最終記録点の頭出しをする際に使用される。とのように乱数が用いられるのは、最終記録点のタイムコードには同じ値が存在する可能性があるため、タイムコードが同じ値になってしまった場合にそれらを区別可能にするためである。

の情報を並べるデータエリア (Data Area) である。

【0082】また、図26には、図23の第0009h ブロックの第4hバイトに記述される上記リメインステータス(RS: Remain Status)の内容を示す。この図 2.6 において、最上位の第7ピットはカセットのリール 巻径未計測時に"1"になり、第6ピットはテープトップ又はエンドを示し、テープトップ状態のとき"0" テープエンド状態のときに"1"となる。第5ピットは 未使用で、第4ピットはテープがトップ若しくはエンド 状態の時に"1"となる。第3〜第2ピットはカセット サイズを示し、サイズが小(S)のとき"00"、中 (M)のとき"01"、大(L)のとき"10"とな る。第1及び第0ピットは未使用である。なお、第6ピットと第4ピットは、テープの状態により、図27に示

すようになる。すなわち、デーブトップのとき第6ビットは"0"、第4ビットは"1"となり、テープ途中のとき第6ビットは"0" 第4ビットは"0" テープエントのとき第6ビットは"1"、第4ビットは"1"となる。

【0083】図28には、図23の第0009hブロックの第6h~第9hバイトに記述される最終記録点の位置(EOS Point)を表すタイムコード(Time Data)の内容を示す。この図28において、最終記録点の位置(EOS Point)を表すタイムコードは、4パイトのBCDのコードとして表される。上記4パイトのうちの第1パイト(DATA-1)にはフレームを表すデータが、第2パイト(DATA-2)には秒を表すデータが、第3パイト(DATA-3)には分を表すデータが、第4パイト(DATA-4)には時を表すデータが格納される。また、空きピットを用いて種別が表される。なお、データを無効にするときは全てFFhで埋められる。

【0084】図29には、図23の第0009hブロックの第Ah及び第Bhバイトの2バイト分で表されるカセットの挿入回数を示すスレッドカウント値(Thread Count)の一例を示す。なお、スレッドカウント値は、7FFFhを超えるとカウントアップしないようにすることも可能である。

【0085】図30には、図23の第0009hブロックから第000Bhブロックまでの設定例を示し、図31には、図23の第000Ahブロックの第0h及び第1hバイトのキューボイントデータエリアの先頭アドレス (Data TOPP) の一例を示す。

【0086】また、図32には、図23の第000Ah ブロックの第2h~第4hバイトの3バイト分で表される前記ファイルアロケーションテーブルの定義(FAT Definition)の内容を示す。これによれば、キュー点を容易に検索するためのキュー点のリストのファイルアドレス管理を行うことができる。アドレス管理を行う場合、データエリアの最後尾から前方向へキュー点がストアされている先頭アドレス(2バイト)を書き込む。その際、何個のキュー点毎にアドレスをストアするかを指定、及び、ストアされているキュー点バッケージの総数を既定する。この図32において、第000Ahブロックの第2hバイト(オフセットアドレス0)の第7~第2ビッ

トまではリザーブとなされ、第1及び第0ビットはキュー点パッケーシのカウント値(Packed FAT Count)となされる。また、第3hバイト(オフセットアドレス1)の8ビットはストアされているキュー点パッケーシの総数を表す16ビットのうちの上位8ビットとなされ、第4hバイト(オフセットアドレス2)の8ビットはストアされているキュー点パッケーシの総数を表す16ビットのうちの下位8ビットとなされる。なお、キュー点パッケーシのカウント値(Packed FAT Count)の第1、第2ビットが、"00"のとき未使用であることを示し、"01"のとき1キュー毎にアドレスを収納することを、"10"のとき4キュー毎にアドレスを収納することを、"11"のとき16キュー毎にアドレスを収納することを示している。

【0087】図33には、図23の第000Ahブロッ クの第Bhバイトのフィールド周波数(FQ: Recodeing Freguncy)の内容を示す。この図33において、最上 位の第7ビットはインターレースモードのとき"0"と なされ、プログレッシブモードのとき"1"となされ、 る。第6~第3ビットはリザーブ、第5~第3ビットは ビデオ記録ビットレート(すなわちデータビットレー) ト)情報が配され、第2から最下位の第0ビットはビデ 才記録周波数(すなわちフィールド周波数)情報が配さ れる。なお、上記第5~第3ビットが"000"のとき は、データビットレートが20Mbps(メガビット/ 秒)、"001"のときは30Mbps、"010"の ときは40bps、"011"のときは50bps、 100"のときは所定のビデオ方式のビットレート、" 101"はリザーブを表す。また、第2~第0ビットの 3ピットが"000"のときはフィールド周波数が2 9. 97Hz、"001"のとき30Hz、"010" のときリザーブ、"011"のとき25Hz、"10 0"のとき23.98Hz、"101"のとき24Hz を表す。

【0088】図34には、図23の第000Ahブロッ クの第Ch~Fhバイトにおけるオーディオステータス (AD Status) の内容を示す。この図34において、第 000Ahプロックの第Chバイト(オフセットアドレス 0) の第7~第4ビットまではチャンネルCH2のオー ディオステータスが配され、第3~第0ビットまではチ ャンネルCH1のオーディオステータスが配される。ま た、第000Ahブロックの第Dhバイト(オフセットア ドレス1)の第7~第4ビットまではチャンネルCH4. のオーディオステータスが配され、第3~第0ビットま ではチャンネルCH3のオーディオステータスが配され る。同様に、第000Ahブロックの第Ehバイト(オフ セットアドレス2)の第7~第4ビットまではチャンネ ルCH6のオーディオステータスが配され、第3~第0 ビットまではチャンネルCH5のオーディオステータス が配される。また、第000Ahブロックの第Fhバイト

(オフセットアドレス3) の第7~第4ビットまではチャンネルCH8のオーディオステータスが配され、第3~第0ビットまではチャンネルCH7のオーディオステータスが配される。これら各チャンネルCH1~CH8の4ビットのオーディオステータスは、例えば、"0100"のとき所定の方式(例えばATRAC3: 商標)によるデータであることを表し、"0011"のとき所定の方式(例えばPana Data: 商標)によるデータであることを、"0010"のとき所定の方式(例えばAC3: 商標)によるデータであることを、"0001"のとき所

定の方式 (例えばDOLBY-E: 商標) によるデータである

ation) のデータであることを示す。

ことを、"0000"のときPCM(Pulse Code Modul

【0089】次に、図23に示したコモンエリアにおいては、上述の図23の第000Ahプロックの第0h及び第1hバイトに定義されているキューボイントデータエリアの先頭アドレス(Data TOPP)の値を設定することで、当該コモンエリアを拡張し、追加データを定義可能となされている。但し、メモリ容量の制限などにより、拡張領域へのデータ書き込みは必須ではない。

【0090】前記図23に示したコモンエリアは拡張す ることが可能となされており、図35には、拡張コモン エリアのマネージメントテーブル (Extended Area Mana gement Table)を示す。なお、この図35において、第 0003hプロックから第000Ahプロックまでは図2 3と同じであるため、その部分の図示は省略してある。 【0091】この図35において、\*第000Bhブロッ クの第0h~第7hバイトまでの8バイトには拡張データ 領域のデータフォーマットID(Extended Area Format ID) を表す文字列が配され、第8h~第Ahバイトまで の3バイトには拡張データ領域のデータフォーマットの バージョン(Format Version)を表す文字列が配され る。第000Chブロックの第0h~第5hバイトまでの 6 バイトには当該ラベルのリール名(Reel Name。一つ のみ定義可能)を表す文字列が配され、第61~第81/パ イトまでの6バイトには当該ラベルのEDL (EDiting List) が定義されたEDLファイル名 (EDL File Nam e. 一つのみ定義可能)を表す文字列が配される。ま た、第000Dhブロックの第0h~第2hバイトの3バ イトには当該ラベルが貼られた例えばカセットの収納フ ロア番号 (Stocked Floor No.) を表す文字列が配さ れ 第3 h~第8 hバイトまでの6 バイトには当該ラベル が貼られた例えばカセットの収納棚番号 (Stocked Shell f No.) を表す文字列が、第9h~第Bhバイトまでの3 バイトには当該ラベルが貼られた例えばカセットの収納 棚段番号 (Stocked Step No.) を表す文字列が、第Ch ~第Fhバイトまでの4バイトには当該ラベルが貼られ たカセットの収納単品位置 (Stocked Position) を表す 文字列が配される。また、第000Ehと第000Fhブ 50 ロックの合計36パイトはリザーブとなっており、第0

0.10hブロックの第0hバイトから第0012hブロックの第7hバイトまでの合計40バイトには当該ラベルに付けられるコメント (Comment) やメモ書きなどを表す文字列が配される。

【0092】次に、上述したコモンエリアや拡張コモンエリアのデータエリア(Data Area)に格納されるデータについて説明する。当該データエリアには、各用途に合わせたデータが格納される。本実施の形態の場合、当該データエリアには前記メタデータなどが格納され、当該メタデータは、主に記録開始から終了までの個々のクリップ毎に付加されている。なお、上記共通領域にもメタデータの元になる情報があり、この共通領域の情報を利用してメダデータが生成される場合もあるが、以下の説明では、主に個々のクリップに付加され、読み書きの対象となるメタデータについて説明することにする。【0093】図36には、前記記録開始から終了までの1つのクリップエリアを表すキューポイントのデータフ

ォーマットを示す。なお、このデータフォーマットにお

いて、各項目も全体も可変長である。

【0094】当該キューポイントのデータフォーマット では、図36に示すように、ステータス (Status) フラ グの各ピットが、各データ形式の「有り」/「無し」に 対応しており、ステータスで指定したデータのみをステ ータスの後にビットの低い方から繋げるようになされて いる。この図3.6において、キューポイントのデータフ ォーマットは、2パイト分のステータス(Status)フラ グ、フレーム(f)、秒(s)、分(m)、時(h)を 表す4パイト分のキューポイント (CUE Point)、同じ くフレーム、秒、分、時を表す4パイト分のインポイン ト (IN Point)、同じくフレーム、秒、分、時を表す4 バイト分のアウトポイント (OUT Point)、番号を表す 3バイト分のシーンナンバー (Scene No.)、同じく番 号を表す4パイト分のカットナンバー(Cut No.)、1 バイト分のテイクナンバー (TakeNo.)、4バイト分の リザーブされているユーザビット(User\_bit)、フレー ム、秒、分、時を表す4バイト分の実時間(Real\_Tim e) 、4バイト分の実データ (Real\_Data) 、最大53バ イトのUMID (Unique Material IDentifier) デー タ、任意バイトの付加情報(Additional Information) からなる。なお、UMIDとは、映像や音声素材に割り 40

【0095】CCで、図36に示した上記ステータスの2パイトを構成する16ビットのうち、第15ビットが"1"のとき記録スタート、"0"のときノーマルを表し、第14~第13ビットが"00"のときデフォルト、"01"のときOK(ショット1)、"10"のときNG(ショット2)、"11"のときキーブ(KEEP) 50

当てられるグローバルにユニークなIDであり、例えば

SMPTE330Mに定義されているものである。本実施の形態で使用するUMIDの詳細については後述す

を表し、第12ビットが"1"のとき付加情報 (Additi onal Information) 有り、"O"のとき付加情報無しを 表し、第11ビットが"1"のときライトディセーブル (Write desable)、"O"のときライトイネーブル(W rite enable) を表し、第10~第9ビットが"00" のときUMIDデータ無し、"01"のとき6パイトの マテリアルデータ (Material Data) のみ、"10"の とき21バイトのベーシックデータ (Basic Data)、 11"のとき53バイトの拡張データ (Extended Dat. a) が配されることを表し、第8ビットが" 1 "のとき データあり、"0"のときデータ無しを表している。ま た、当該ステータスの第7ビットが"1"のときリアル タイム (Real Time) 有り、"O"のときリアルタイム 無しを表し、第6ビットはリザーブ、第5ビットが"。 1" のときテイクナンバー (Take No.) 有り、"0" の ときテイクナンバー無しを表し、第4ビットが"1"の ときカットナンバー (Cut No.) 有り、"0"のときカ ットナンバー無しを表し、第3ビットが"1"のときシ ーンナンバー (Scene No.) 有り、"0"のときシーン ナンバー無しを表し、第2ビットが"1"のときアウト ポイント (OUT Point) 有り、"O"のときアウトポイ ント無しを表し、第1ビットが"1"のときインポイン ト (IN Point) 有り、"O"のときインポイント無しを 表し、第0ビットが"1"のときカットポイント(CUT Point) 有り、"O"のときカットポイント無しを表し、 ている。

【0096】図36に示した上記キューポイント(CUE Point)とインポイント(IN Point)、アウトポインド(OUT Point)とリアルタイム(Real Time)は、それぞれフレーム、秒、分、時間を表す時間情報であり、上記シーンナンバー(Scene No.)とカットナンバー(CUT No.)はそれぞれASCIIキャラクタである。また、テイクナンバー(Take No.)とリザーブ(Reserved)は0~255のバイナリ値であり、データ(Data)は日、月、年をバイナリ値で表す時間情報である。なお、データとしては、上記フォーマットのデータが前記メモリタグの半導体メモリの容量に応じて格納され、データの終端は上記ステータスの2バイトが00kになされることで表される。

[0097] ここで、上記図36のフォーマットの具体例として、図37には、ステータスの2パイトが01 h, 00h、つまり上記第0ピットが"1"で他の各ピットが全て"0"のとき(すなわちキューポイントのデータのみ)のデータ構造を示す。この図37の場合、トータル6パイトのみで表されることになる。また、図36のフォーマットの具体例として、図38には、ステータスの2パイトが07h, 00h、つまり上記第0、第1、第2ピットがそれぞれ"1"で他の各ピットが全て"0"のとき(すなわちカットポイント、インポイント、アウトポイントのデータデータのみ)のデータ構造を示

す。この図3.8の場合、トータル14パイトのみで表さ れるととになる。

[0098]次に、図39には、図36に示した上記ス テータスの第12ビットが"1"(付加情報有り)とな っている場合の、上記付加情報(Additional Informati on) のデータフォーマットを示し、図40には図39の より詳細な構造を示す。 

【0099】これら図39及び図40において、付加情 報は、分類(Ćlassification)、フロー(Flow)/モー F (Mode) タイプ/データサイズ (DataSize:上位4ビ ット分)、データサイズの下位8ピット分、ペイロード データ (Data) から構成され、分類 (Classification) はASCII一文字で表され、プロー、モードタイプ、 データサイズはバイナリ値で表される。上記フローが" 1"であるとき、このサブセットの後に別のサブセット が続くことを示す。モードタイプはデータ型を表し、例 えば、第5ビットが"0"で第4ビットが"0"のとき バイナリ、第5 ビットが"0"で第4 ビットが"1"の ときシフトJIS、第5ビットが"1"で第4ビット: が" 0" のときユニコード (unicode) を示す。

【0100】上記分類 (Classification) のASCII 一文字が、例えば、C'のときはコメント(Commen

t)、'E'のときはEDL (EDiting List)、'M'の ときはSMPTEメタデータバージョン1、'U'のと きはwhole UMID、'S'のときはUMID署名メタ データ、'\$'のときはユーザ定義を表す。上記分類の フィールドには、ASCII文字にて分類名が記述され る。なお、現状ではASCII一文字となっているが、 後述のディリミッタ (Delimiter) を" 1" にすること で分類拡張が可能である。当該分類拡張を行った場合に 30 おいて、例えば、CMT、のときにはコメントを、、C ID'のときにはカメラIDを表す。

【0101】フロー/モードのフィールドの第7ビット (MSB) が分類のフィールドのディリミッタ (Delimi ter) になっており、分類のフィールドの終わりを表し ている。フロー/モードのフィールドの第6ビットには、 フロー制御(Flow Control) 情報、第5及び第4ビット にはモード制御(Mode Control)情報が配される。上記 フロー制御情報は、複数の付加情報を定義するのに使用 される。例えば、上記第6ビットのフロー制御情報が" 0"のとき付加情報の最後を示し、"1"のとき付加情 報が後にもあることを示す。また、モード制御情報は、 データエリアの文字コードタイプを定義する。例えば、 上記第5, 第4 ビットが"00"のときはデータ内がバ イナリコードで表されることを示し、"01"のときは データ内がシフトJISコードで表され、"10"のと きはデータ内がユニコード (unicode) で、"11"の とき使用不可であることを表している。

【0102】データサイズ (データエリアのバイト数) は、フロー/モードのフィールドの第3~第0ビット

(上位4 ピット分) と、次のデータサイズフィールドの 1パイト(下位8ビット分)とで定義されており、12 ビット構成になっている。したがって一度に伝送できる データ数は4096バイトとなる。フロー制御情報が" 1"であるとき、このサブセットの後に別のサブセット が続くことを示す。データの長さは0~8191であ り、0は分類のみの場合を表している。

【0103】以上が、前記ラベル32に設けられた非接 触メモリタグ37の半導体メモリのメモリマップとフォ ーマットの説明である。

【0104】次に、前述した図36に記述されるUMI Dについて説明する。

【0105】図41には、SMPTE330Mに規定さ れている拡張UMID (Extended UMID)のデータフォ ーマットを示す。この図41において、SMPTE33 OMに規定されている拡張UMIDは32バイトのベー シック (Basic) UMIDと同じく32バイトのシグネ チャーメタデータ (Sifnature Metadata) の合計 64パ イトからなる。ベーシックUMIDは、12バイトのユ ニバーサルラベル (Universal Label)、1バイトのレ ングス(L)、3バイトのインスタンスナンバー(InstA NCe No.)、16パイトとなるマテリアルナンバー(M aterial Number) からなり、また、シグネチャーメタデ ータは、8パイトのタイムデータ(Time/Data)、12 バイトのスペーシャルコーディネイト (Spatial coodin ate)、4パイトのカントリー(Country)コード、4パ イトのオーガニゼイション(Organization)、4バイト のユーザコード (User Code) からなる。なお、マテリ アルナンバー (Material Number) は、8バイトのタイ ムスナップ (Time Snap) と2パイトの乱数 (Rnd) と5 バイトのマシンノード (Machin Node) からなる。

【0106】一方、本実施の形態では、UMIDを以下 のようにして構成する。なお、以下の説明では、図10 に示したカメラー体型VTRの例えばカメラ処理部41 或いはCPU21が生成するUMIDを例に挙げて述べ

【0107】本実施の形態のカメラー体型VTRは、先 ず、以下のようにしてベーシックUMIDを組み立て る。

【0108】ベーシックUMIDの上記12バイトのユ ニバーサルラベル (Universal label) のうち第1パイ トから第10バイトまでは固定のバイト列であるため、 この時点では省略し、本実施の形態のVTRでは、前記 磁気テープ30に記録する時や外部に出力する時に、そ れら第1~第10パイトの固定パイト列を付加すること とする。当該ユニバーサルラベルの第11、第12バイ トは、例えば、画像と音声が同時記録であり、元素材で ある場合には、04h、11hとなる。また、レングス (L) も既知であるためこの時点では省略する。さら

に、元素材の場合、インスタンスナンバーは、00h、

00h、00hとなる。

【0109】次に、マテリアルナンバーのタイムスナップ (Time Snap) は、図42に示すように、フレーム (Frame)、秒 (Second)、分 (Minute)、時 (Hour)を表す8パイトからなり、これらの各値は、例えばVTR内部のタイムコードジェネレータが発生する時計情報から生成する。例えば西暦2000年5月31日である場合、その日付を表す2000.05、31をユリウス日に変換し、さらにその時計の設定からタイムゾーンが例えば日本であることを知り97hとして、上記タイムス 10ナップの8パイトを揃える。また、上記乱数(Rnd)は、下位パイト (lower)と上位パイト (upper)からなり、それらに値を例えばソフトウェアで自走するM系列発生器で得る。

【0110】さらに、マシンノード(Machine Node)は、VTRのCPU周辺に通常設けられている図示しないEEPROM等に書かれたシリアル番号から求める。 【0111】以上により、図43に示すように21バイトからなるベーシックUMIDが組み立てられる。上記カメラー体型VTRの場合、当該ベーシックUMIDは、記録スタートの時点で生成され、前記RAM22に書き込まれる。

【0112】その後、上記カメラ一体型VTRの場合、 この21バイトのベーシックUMIDは、図44に示す ように、8バイトのタイムデータ(Time/Data)、12 バイトのスペーシャルコーディネイト(Spatial coodin ate)、4バイトのカントリー(Country)コード、4バイトのオーガニゼイション(Organization)、4バイト のユーザコード(User Code)からなる32バイトのシ グネチャーメタデータと合わせて(合計は最大53バイ30 トとなる)、前記磁気テープ30に記録されることにな る。なお、このとき磁気テープ30には、同時に、タイ ムコードも書き込まれる。

【0113】以上のようにして、幾つかのクリップに対 応するデータが記録された後、磁気テープ30はイジェ クトされることになるが、そのとき初めて、上記RAM 22に蓄積されていた上記UMIDが、前記メモリタグ 37の半導体メモリへの書き込まれる。但し、上記メモ リタグ37の半導体メモリへ書き込む場合、当該半導体 メモリの容量消費量を少なくするために、上記UMID は以下のように圧縮されて記録される。すなわち、UM IDはクリップ単位で固有の値となされているため、カ セットテープー巻当たりで数十キロバイト程度になる が、例えばメモリタグ37の半導体メモリの容量が少な いような場合には、それら全てを記憶させるのは好まし くない。また、例えばUMIDを伝送容量の少ない伝送 路に送信するような場合やアナログ機材などの場合は、 それらUMIDに要する情報量を少なくした方が望まし い。したがって、本実施の形態では、上記UMIDを以 下のように圧縮可能としている。

【0114】ことで、各クリップのバッケージは、前述の図36の通りに構成されるが、本実施の形態のカメラー体型VTRの場合は、例えば記録開始時のタイムコードをキュー(Cue)として、ベーシックUMIDを書き込むことになる。

【0115】例えば最初のクリップは、フラグが2バイト、キューが4バイト、UM1Dが21バイトの合計27バイトである。具体的には、例えば16進数表記で、図45の(a)ようになる。次のクリップでは、日付などは変化しないと考えられるため、UMIDは差分書式が使え、図45の(b)のように6バイトで済み、したがってバッケーシのサイズは12バイトとなる。すなわち、図45の(b)は、差分書式により、前記図43のうち、タイムスナップのフレーム、秒、分、時の4バイトと乱数の2バイトの6バイトのみで済み、他の部分は省略することができる。

【0116】以上のように、RAM22において、上記 メモリタグ37の半導体メモリのメモリマップのイメージを構築した後、前記コイルアンテナ24によって、実際に前記非接触型メモリタグ37の半導体メモリに書き 込む。

【0117】次に、上記UMID以外のメタデータについて説明する。

【0118】 CCでは、予め前記非接触型メモリタグ37の半導体メモリの共通領域に主タイトル(一例として「The Tele-File」を挙げる)が書かれ、次のバッケーシにサブタイトル(一例として「Application」を挙げる)が書かれているとする。また、本実施の形態のVTRが磁気テープ30に記録し、SDI ANCパケットとして外部に出力するメタデータは、これらタイトルの他、毎秒のフレーム数であるとする。

【0119】先ず、本実施の形態のVTRにおいてメタデータを作成するところから述べる。

【0120】上記主タイトルは上記メモリタグ3.7の半導体メモリから読み取る。当該主タイトルは、図46に示すように、メタデータである旨の宣言(8バイト)と、よインタイトルの符号(8バイト)と、長さ(1バイト)と、メインタイトルの文字を表すASCII文字(この例ではThe Tele-Fileを表すASCII文字13 パイト)とからなるバイト列により表される。また、この図46のうち、最初のメタデータである旨の宣言の8バイトは常に同一なので省き、図47に示すように、残りのメインタイトルの符号と長さとメインタイトルの文字に、前記図36に示したステータスフラグや所望のイン、アウトボイントやヘッダなどの情報を付加して、クリップバッケージを生成する。なおこのとき、サブタイトルも上記半導体メモリから読み取っておくが、これは当該クリップを記録する時点でテープや外部に出力される。

50 【0121】次に、例えばフレーム数についてはVTR

の設定値から求める。例えば30フレーム/秒の場合1 6進数で1 Ehである。これらの3種類のメタデータ は、実際にはメタデータ宣言を略すと、図48に示す各 行のようなパイト列になる。 . . . . . .

【0122】 これらを外部やテーブに出力する際には、 先頭に06h 0Eh 2Bh 34h01h 01h 01 n 0 1 hを付加し、メモリタグ3.7 の半導体メモリに書 き込む際には、先頭にキュー点情報やヘッダを付加す る。なお、どのクリップに、どのメタデータを付けるか はユーザの任意であり、一つのクリップに複数のメタデ ータ付けることも可能である。このように一つのクリッ プに複数のメタデータを付加することは、付加情報(Ad ditional Information) のヘッダの第6ビット (Flow) の設定により可能である。

【0123】とこでは、一例として、テープの先頭の0 0:58:30:00からカラーバーまでにフレーム 数、本編最初のクリップ01:00:00:00以降に 主題、また副題は次のパッケージに書かれているとする と、具体的なバイト列は図49に示すようになる。

【0124】 この図49の最後の1行は、メタデータを 含まない例である。また、その上の行は副題であるが、 これは元々書かれていたメタデータをそのまま書き戻し たものである。さらにその上の行が主題で、これは上記 メモリタグ37の半導体メモリの共通領域から引用した 情報をメタデータに加工して、つまり、メモリタグ37 の半導体メモリ上で書き写されたことになる。もちろ ん、図49の最初の1行のように、メモリタグ37以外 の情報源を元にメタデータを作る場合もある。

【0125】なお、上記メモリタグ37の半導体メモリ から読み出されたメタデータを例えば外部等に出力する 場合には、当該メモリタグ37から読み出されたUMI DからSMPTEに規定される正規のUMIDを復元し なければならない。本実施の形態では、メモリタグ37 から読み出されたUMIDより正規のUMIDを復元す る場合、図50に示す表の値を代入する。 との図50に 示す表の空欄には、上記メモリタグ37から読み出され た値、すなわち前述のユニバーサルラベルの第11,第 12パイトや、タイムスナップのフレーム、秒、分、 時、乱数等を入れることで、正規のUMIDを復元する る。図50のリースト (Least) モードの図中のp欄に は前置を入れ、また、シグネチャーメタデータは最後に UMIDフラグの第2ビットが"1"であるときの指示 に従う。但し、付加情報に所定の値(例えば's')が あれば、そのクリップに限り付加する。

【0126】なお、図48の(a) において示したよう なUMIDは、例えば髙精細度ビデオのSDI Yチャ ンネルの第10ライン直前のEAV (End of Active Vi deo) 以降に、図51のように置かれる。また、図48 のタイトルを示すメタデータは、3項目纏めて、高精細 度ビデオのSDI Yチャンネルの第10ラインのSA V (Start of Active Video) 以降に、図52のように 置かれる。これら図51、図52では、10ビットデー タ列を16進数3桁で表現しており、下位2桁8ビット 分はもとのメタデータの第7~第0ビットと同じ内容 で、第9ビットはそれらの偶数パリティ、第9ビットは、 第8ビットの反転したものである。また、図51、図5 2は説明のため、改行しさらに注釈も記述されている。 が、実際には連続したストリームであり、実際のシリア ルデータ1. 485G (ギガ) bpsになると、クロマ のデータがワード単位で交互に配置される。すなわち、 上記UMIDの例の場合は、3FF 3FF 000 000 000 000 2D8 2D8 200 000 200 3FF 2003FF 200 2FD 200 101 200 120…のようになされる。

【0127】以上のように、本実施の形態によれば、上 述のようなUMIDを含むメタデータの書き込み/読み 出しが可能となされたメモリタグ37を備えたラベル3 2がカセット31のカセットハーフに貼り付けられてい ることで、前述したようなVTRやカセット一体型VT Rに内蔵されたリーダライタ26を用いて、メタデータ を容易にアクセスでき、メタデータの読み書きができる ことになる。また、端末60に接続されたリーダライタ 5.0を用いることで、特に磁気テープを再生することな くメタデータを容易にアクセスでき、メタデータの読み 書きができることになる。さらに、例えば、先の例のよ うに、収録前にタイトルを書き込むなどの操作が可能に なるし、また、記録済みテープのメタデータを読み取っ る、或いは書き足す、といった作業も可能になる。ま た、内蔵する操作盤やセンサ類と付属する装置や機材か ら得た情報を使って生成したUMIDをメモリタグ37 に書き込むことも可能となっている。このように、本実 施の形態によれば、上記メモリタグを用いることによ り、カセット31のようなリムーバブル記録メディアに おけるメタデータのハンドリングの幅が大きく広がる。 【0128】また、前記図11の例のように、端末60 がリーダライタ50を使用してりメモリタグ37の読み 出しを可能とすることで、例えば カセット31の磁気 テープ30のような記録メディアを再生せずに、メタデ ータが読み出せるようになり、その検索や確認に役立 つ。このときのメタデータは、SMPTEのような規格 40 化されたメタデータに則るので、他のシステムと連係す るととも可能となる。さらに、図1の例のように、入力 映像信号にメタデータが含まれている場合には、それを 抽出し、例えばキー操作や接続無しにメモりタグ37に も書き込める。また、入力信号にメタデータが含まれて いなくても、本実施の形態によれば、キー操作や自動生 成によりメタデータをメモリタグ37に書き込めること

[0129]また、本実施の形態によれば、SMPTE 330Mで定義されたUMIDを、固定部分の省略と、 ステータスフラグビットによる種類分け、及び共通部分 の省略によって効率良くサイズ圧縮することが可能である。すなわち、項目毎のデータサイズが少なくで済むことになるので、メモリタグ37の半導体メモリに収容できる項目数が増加し、またデータ総量が減るのでアクセスに要する時間も短縮できる。また、その圧縮したUMIDを正規のUMIDに復元することも可能となっている。さらに、UMIDはカット毎に得られるので、編集後も活用できることになり、また、規格化されたUMIDに則るので、他のシステムと連係することも可能である。

【0130】また、本実施の形態においては、メタデー タが生成された時点で、メモリタグ3.7に当該メタデー タを書き込むようになされており、記録エッセンス(素 材)がどのような作業を通じて生み出され、現時点に存 在しているかの履歴情報を各編集作業毎に、その場で記 録し、それらを蓄積するデータフォーマットを備えてい るため、例えばカセットテープのような記録メディアの 目録作成を行う際に、そのメモリタグ37に蓄積された メタデータを目録作成のための元データとして活用する。 ことが可能となる。したがって、本実施の形態によれ は、例えば収録などで発生させたメタデータをメモリタ グ37に記録し、後段の例えば編集等の業務において。 映像音声信号とは別の経路で、そのメタデータの受け渡 しを行えるようになり、データの信頼性は飛躍的に向上 し、それらのメタデータを活用してシステムの効率化に 役立てることが可能となっている。また、目録作成作業 の負担が軽減されることになり、事実上、作業が標準化 され、映像素材などの2次利用が進み、資源の効率活用 に役立つ。

【0131】また、本実施の形態においては、上述した ように、予めメモリタグ37に書き込まれていたメタデ ータを収録時にカセット31内に記録し、また、そのメ タデータをメモリタグ37に書き戻すことや、メモリタ グ37から読み出した情報を用いて生成したメタデータ を収録時にカセット31内に記録し、また、当該メモリ タグ37から読み出した情報を用いて新たに生成したメ タデータをメモリタグ37に書き戻すこと、さらにはそ れらメタデータを外部通信端子から出力可能としてい る。すなわち、本実施の形態によれば、予め確定してい るメタデータやメタデータの元になる情報を、メモリタ グ37に予め記録しておくことにより、収録時の入力作 業に要する機材と手間を軽減可能となっている。また、 本実施の形態によれば、収録時に生成したメタデータも 含めて、確定したメタデータをメモリタグ37に書き戻 しておくことにより、情報に一貫性を持たせている。さ らに、本実施の形態によれば、確定したメタデータを記 録と同時に出力し、それを例えば回線を通じて送信し、 例えばデータベース化しておくことで、メディアの到着 を待たずにデータベースが整理できる。また、回線が確 保できない場合でも、メモリタグ37によって同じ情報 が得られ、作業の自由度が高まる。

【0132】また、本実施の形態においては、メモリタ グ3.7に、記録スタート、グッドショット、ノーグッド ショット、ログイン、ログアウト等のタイムコードデー タを記録するようになされており、図11に示した編集 システムにおいて、当該メモリタグ37に記録されてい るデータを読み込むことで、編集時に必要な部分の映像 や音声信号素材のみデジタイジングすることが可能とな っている。また、本実施の形態においては、同時に編集 で新たに発生したデータ(編集日、編集者、リールナン バ、EDLナンバー等) や編集前のデータも含むメタデ ータを編集システム上でメモリタグ37に記録すること が可能となっている。すなわち、本実施の形態によれ は、メモリタグ37に収録などで発生させたメタデータ を記録し、後段の編集システムに、映像及び音声信号と は別の経路でデータの受け渡しを行えるため、データの 信頼性及び利便性が飛躍的に向上し、それらのメタデー タを活用して、編集システムの効率化に役立てることが 可能となっている。また、ロギング作業の負荷軽減によ り、事実上、作業が標準化され、資源の有効活用に役立 つ。さらに、発生したその場で、メタデータを記録し、 しかも、記録メディアと一体化されたメモリタグ37に 格納するので、メディアを保管する際に必要な目録作成 などの作業の効率化が図れる。

【0133】以上説明したように、本実施の形態によれば、上記メモリタグ37に上記メタデータを記録し、再生可能としたことにより、以下のような連用が可能となる。

[0134]上記メモリタグ37上のメタデータを用いた運用例の一つとして、本実施の形態では、上記非接触メモリタグ37に前述した記録点にかかわる情報を前記リーダライタにより書き込み、そして読み出し可能とすることにより、磁気テープ30上に記録された信号を再生することなく、カセット31の管理を行うことが可能となり、例えば、最終記録点への頭出しを容易にし、収録確認から次の収録までの時間短縮を可能とし、操作性を向上させたシステムや、例えば一度記録した個所の上書きを防止する誤消去防止システムなどを構築することが可能となる。

40 【0135】すなわち例えば、前記第1の実施の形態の図1のVTRの場合には、カセット31がVTRに挿入されると、当該VTRに内蔵されている前記リーダライタ26は、上記カセット31に貼り付けられた前記非接触型のメモリタグ37を認識し、当該メモリタグ37からデータ(メタデータ)の読み出しを開始することになるが、このとき、当該読み出したメタデータのうち前記第0009hブロックの第2h、3hバイトに記述されたEOS点(最終記録点)のサーチに利用されるID(乱数)番号(EOSR-ID)、第4hに記述された最終記録点のカセットの供給側のリールの状態であるリメインステー

34

タス(RS)、第5 hバイトに記述された最終記録点の カセットの供給側のリールの巻き径に対応した値である リメインタイム(RT)、第6 hバイトから第9 hバイト までに記述された最終記録点の位置(EOS Point)の情 報をチェックする。これにより、カセット3 1 の管理、 最終記録点への頭出し、誤消去防止などが可能となる。 すなわち例えば、一度記録した個所の上書きを防止する ような場合には、最終記録点の特定が不可欠であり、本 実施の形態では、上記メモリラベル3 7 に記録した最終 記録情報と磁気デーブ30上に書かれた最終記録情報を 照合し、最終記録位置の特定を行うことで、誤消去防止 を可能としている。

【0136】図53には、上記メモリラベル37に記録された最終記録情報と磁気テープ30上に記録されている最終記録情報とを照合して、最終記録位置の特定を行って記録を実行する場合の流れを示す。

【0137】 この図53において、先ず、例えば前記図1のVTRにカセット31が挿入され、記録の開始の指示(テープへの記録コマンドの発行)がなされると、先ず、当該VTRのCPU21は、当該カセット31が上 20 書き禁止モードとなされていないかどうか判定し、上書き禁止モードとなされていないとき、すなわち例えば未記録テープや既に記録されている信号を全て上書きしてもよい状態となっているテープの場合、ステップS43において記録を開始させる。

【0138】一方、上書き禁止モードとなっているときは、ステップS32に進むと、ステップS32に進むと、CPU21は、記録ステータスをオンし、次に、前記リーダライタ26がメモリタグ37から読み取った前記メタデータ中のEOSデータが有効か否か判定する。この 30ステップS33においてEOSデータが有効でないと判定したときはステップS39に進み、EOSデータが有効であると判定したときはステップS34に進む。

【0139】ステップS34に進むと、CPU21は、EOS位置情報が有るか否か判定し、EOS位置情報が無いときはステップS36に進む。ステップS36に進むと、例えばアラームオンやモニタ29への表示により使用者に知らせ、その後ステップS37に進む。一方、ステップS34にてEOS位置情報があると判定したとき、ステップS35に進む。

【0140】ステップS35に進むと、EOS点が所定のサーチ範囲内か否か判定する。すなわち前記リール巻き径をサーチ時間に換算したときに、EOS点が30秒以内でサーチできる範囲内にあるか否かの判定を行う。このステップS35において、EOS点が所定のサーチ範囲内に無い場合は、ステップS36にて使用者に知らせた後、ステップS37に進む。一方、サーチ範囲内にある場合はステップS37の処理に進む。

【0141】ステップS34にてEOS位置情報が有ると判定され、且つ、ステップS35にてEOS点が所定 50

のサーチ範囲内であると判定されて上記ステップS37の処理に進むと、CPU21は、EOS点までの距離に応じて5秒以内に記録が開始されるように、EOSサーチを行わせる。

【0142】これに対して、上記ステップS35におい て上記所定のサーチ範囲内にEOS位置情報が無いと判 定された状態で、上記ステップS37の処理に進むと、 CPU21は、図54に示すようなEOSサーチ動作を 行わせる。すなわち、例えばEOS点をOとし、例えば 図中(a)に示すように、サーチ開始点P1からEOS 点までの距離が、前記リール巻き径から換算されるサー チ時間で例えば-2分以内に無いときにはそのままEO S点に向かってサーチし、例えば図中(b)に示すよう に、サーチ開始点P2がEOS点から-2分以内にある ときには一旦逆方向にサーチした後にEOS点に向かっ てサーチする。また、例えば図中(c)に示すように、 サーチ開始点P3がEOS点から2分以内にあるとき や、例えば図中(d)に示すように、サーチ開始点P4 がEOS点から2分以内に無いときにはそのままEOS 点に向かってサーチする。

【0143】図53に戻り、ステップS37の処理後、 ステップS38の処理に進むと、CPU21は、EOS サーチが完了したか否か判定する。すなわち、ここで は、メモリタグ37から読み取った、前記EOSR-ID及びE OS Pointのタイムコードと磁気テープ30から読み取っ た値(タイムコード)とを比較して、EOSサーチが完 了したか否か判定する。当該ステップS38において、 EOSサーチが完了したときはステップS39に進む。 【0144】一方、ステップS38においてEOSサー チが完了していないときは、ステップS40にてサーチ 範囲がリール巻径をサーチ時間に換算してさらに2分を 超えているか否か判定し、超えていないと判定したとき はステップS37に戻り、超えていると判定したときは ステップS44にて例えばアラームオンやモニタ29へ の表示によりその旨を使用者に知らせた後、ステップS 45に進み、再生を開始すると共に操作盤の記録ボタン 上に設けられているランプを点滅させる。この状態で、 使用者が最終記録位置を見つけ、記録ボタンを押すと、 EOSポイントが磁気テープ30上に記録される。

40 【0145】また、ステップS39に進むと、再生が開始される。その後、ステップS41において、例えば15フレーム分程度の無記録部分が存在するか否かの判定が行われ、無記録部分が無いときはステップS44に進み、無記録部分があるときはステップS42に進む。 【0146】ステップS42に進むと、上記アラーム等がオフされた後、ステップS43にて記録が開始され

【0147】以上説明したように、本実施の形態によれば、一度記録した個所の上書きを防止するシステムが構築でき、例えばメニュー操作やカセット記録防止機構の

36

切り換えなしに、誤消去防止システムが構築できる。ま た、本実施の形態によれば、カセットの挿入、排出を繰 り返しても、最終記録点の確認が容易であり、カセット 挿入後の最終記録点への頭出し時間の短縮が可能であ り、また、記録、再生確認後に、次の頭出し、記録準備 期間の短縮が容易である。これらのことから、本実施の 形態においては、誤消去防止と記録の操作性向上の相反 する仕様を両立したシステムが構築できる。その結果、 例えばVTR操作者の負担が軽減され、操作者や機器が 変わっても誤消去が防止できる。また、ビデオエンジニ 10 アなどの専任技術者でなくても安全に収録ができ、その 結果、人件費の削減など、効率的な運用が可能となる。 【0148】次に、上記メモリタグ37上のメタデータ を用いた運用例の一つとして、本実施の形態では、上記 非接触メモリタグ37に前述したフィールド周波数(F Q) の情報を前記リーダライタにより書き込み、そして 読み出し可能とすることにより、映像信号のフィールド 周波数やデータビットレートが可変なシステムにおいて 磁気テープ30を再生することなく、映像信号のフィー ルド周波数やデータビットレートについての情報を得る 20 ことができ、その方式に最適な処理を行うことが可能と なされている。

【0149】すなわち例えば、前記第1の実施の形態の 図1のVTRの場合には、カセット31がVTRに挿入 されると、当該VTRに内蔵されている前記リーダライ タ26は、上記カセット31に貼り付けられた前記非接 触型のメモリタグ37を認識し、当該メモリタグ37か らデータ(メタデータ)の読み出しを開始することにな るが、このとき、当該読み出したメタデータのうち上記 第000Ahブロックの第Bhバイトに記録された図33 30 に示したようなフィールド周波数(記録ビデオ周波数) 及びデータビットレート(ビデオ記録ビットレート)情 報をチェックすることにより、上記磁気テープ30に記 録されている映像信号のフィールド周波数やデータレー トを特定することが可能となる。本実施の形態のVTR は、上記フィールド周波数やデータレートを特定したと き、自己の機器内部における映像信号処理のための各種 の設定値やパラメータ等を、上記フィールド周波数やデ ータレートに合わせるように切り換え(変更)るように なされており、これにより、磁気テープ30に記録され 40 ている映像信号に最適の信号処理を行うことが可能とな る。したがって、本実施の形態のVTRによれば、間違 ったフィールド周波数やデータレートでの処理を行うと とによる映像ノイズの発生を防止でき、最適且つスムー ズな映像再生や記録が可能となる。

【0150】また、例えば前記第3の実施の形態の図1 1に示した編集システムにおいて、VTR71や72に 上記カセット31が装填され、それらVTR71、72 に装填されたカセット31内に記録されている信号をノ ンリニアで編集するような場合には、以下のようにして

最適なオフライン編集を実現することができる。すなわ ち例えば、先にVTR71にカセット31が装填された とすると、このときのVTR71は、前記リーダライタ 26によって当該カセット31に貼り付けられたラベル のメモリタグ3.7からメタデータを読み取り、さらにそ の読み取られたメタデータを端末60に送る。端末60 は、そのVTR 7 1 のリーダライタ2 6 から送られてき たメタデータ中の上記フィールド周波数及びデータビッ トレート情報を記憶する。次に、VTR72にカセット 31が装填されたとすると、当該VTR72もVTR1 と同様に、前記リーダライタ26によってカセット31 に貼り付けられたラベルのメモリタグ37からメタデー タを読み取り、さらにその読み取られたメタデータが端 末60に送られる。このときの端末60は、先にVTR 71のリーダライタ26から送られてきた上記フィール ド周波数及びデータビットレート情報と、その後VTR 72のリーダライタ26から送られてきた上記フィール ド周波数及びデータビットレート情報とを比較し、それ ら情報が同じ内容を示しているときには、そのままの状 態で編集が可能であることを例えばモニタ上に表示等す ることで編集者に知らせ、一方、それら情報が異なる内 容を示しているときには、そのままの状態で編集すると 異なるフィールド周波数やデータビットレートの映像信 号用いた編集がなされてしまうため編集することが出来 ない旨の警告を例えばモニタ上に表示或いは音声により 出力等することで編集者に知らせる。これにより、編集 者に無駄な負担をかけることなく、編集時のシステム上 のトラブルを未然に回避することが可能となる。

【0151】また、例えば前記第3の実施の形態の図1 1に示した編集システムにおいて、VTR71や72に 上記カセット31が装填され、それらVTR71,72 に装填されたカセット31内に記録されている信号を前 記編集装置74がオンラインのリニア編集を行うような 場合には、以下のようにして最適なリニア編集を実現す ることができる。すなわち例えば、先にVTR71にカ セット31が装填されたとすると、このときのVTR7 1は、前記リーダライタ26によって当該カセット31 に貼り付けられたラベルのメモリタグ37からメタデー タを読み取り、さらにその読み取られたメタデータを編 集装置74に送る。編集装置74は、そのVTR71の リーダライタ26から送られてきたメタデータ中の上記 フィールド周波数及びデータビットレート情報を用い て、自己が行うオンライン編集における映像信号処理の ための各種の設定値やパラメータ等を、上記フィールド 周波数及びデータビットレートに合わせるように切り換 える(変更或いは初期化する)。次に、VTR72にカ セット31が装填されたとすると、このときのVTR7 2もVTR1と同様に、前記リーダライタ26によって カセット31に貼り付けられたラベルのメモリタグ37 からメタデータを読み取り、さらにその読み取られたメ

タデータが編集装置74に送られる。このときの編集装 置74は、先にVTR71のリーダライタ26から送ら れてきた上記フィールド周波数及びデータビットレート 情報と、その後VTR72のリーダライタ26から送ら れてきた上記フィールド周波数及びデータビットレート 情報とを比較し、それら情報が同じ内容を示していると きには、そのままの状態でリニア編集が可能であること を例えばフロントバネルのモニタ上に表示等して編集者 に知らせると共に、その編集者からの編集操作情報に応 じてオンライン編集を実行する。一方、それらフィール 10 ド周波数及びデータビットレート情報が異なる内容を示 しているとき、編集装置74は、そのままの状態で編集 すると異なるフィールド周波数及びデータビットレート の映像信号用いた用いた編集がなされてしまうため編集 することが出来ない旨の警告を例えばフロントバネルの モニタ上に表示等することで編集者に知らせる。これに より、編集者に無駄な負担をかけることなく、編集時の システム上のトラブルを未然に回避することが可能とな

【0152】なお、上記の説明では、カセット31がV TRに装填され、そのVTRに内蔵されているリーダラ イタ26によりメモリタグ37から情報を読み出す例を 述べたが、例えば、VTRに装填される前のカセット3 1に対して、ハンディタイプのような単体として構成さ れているリーダライタ50を用いて、予めフィールド周 波数及びデータビットレート情報を確認しておくことも 可能である。この場合。上記したノンリニア編集を行う システムにおいては、そのシステム自身の設定(端末6 0にシステムの設定として記憶されている値)と、当該 リーダライタ50が読み取ったカセット31内に記録さ れている映像信号のフィールド周波数及びデータビット レート情報とを比較することで、システムの設定とは異 なる設定のカセット31を検出することができる。これ により、編集作業前に編集不能なカセットを把握するこ とが可能となる。また、ハンディタイプのリーダライタ 50に予めシステムで使用しているフィールド周波数及 びデータビットレート情報を記憶させておき、編集に使 用したいカセット31のメモリタグ37からフィールド 周波数及びデータビットレート情報を読み取り、上記予 め記憶している情報と比較することにより、端末60等 を用いなくとも、ノンリニア編集システムで取り扱えな いカセットを検出することができる。

【0153】以上説明したように、本実施の形態によれ は、編集システムを運用、稼働させる前に運用不能状態 を検出すること、すなわちカセット31へ実際に信号を 記録再生する前に、映像信号のフィールド周波数及びデ ータビットレートを検知して警告発生などの回避措置を とることができるので、間違ったフィールド周波数及び データビットレートの映像信号同士を編集することによ

ムーズ編集が可能となる。また、このように、映像ノイ ズの発生を未然に防止できるため、例えば誤った編集に より発生する映像ノイズによってモニタ等が故障してし まうような事態を回避することができ、メンテナンスコ ストの削減にも効果がある。さらに、本実施の形態によ れば、例えばハンディタイプのリーダライタ50などを 使用して、オフライン環境下でシステムで運用できない カセットを特定できるので、結果として、使用不能なカ セットの編集システム内への進入を未然に防止できる。 とのように、本実施の形態によれば、編集システムの運 用不能状態を自動検出、回避できるため、システム運用 者 (編集作業者) の負担を軽減することが可能となって

【0154】次に、上記メモリタグ37上のメタデータ を用いた運用例の一つとして、本実施の形態では、上記 非接触メモリタグ37に前述のようなオーディオステー タス (AD Status) の情報を前記リーダライタにより書 き込み、そして読み出し可能とすることにより、磁気テ ープ30上に記録された信号を再生することなく、その 磁気テープ30に記録されている音声信号の記録方式に ついての情報を得るととができ、その方式に最適な処理 を行うことが可能となされている。

【0155】すなわち例えば、前記第1の実施の形態の 図1のVTRの場合には、カセット31がVTRに挿入 されると、当該VTRに内蔵されている前記リーダライ タ26は、上記カセット31に貼り付けられた前記非接 触型のメモリタグ37を認識し、当該メモリタグ37か らデータ (メタデータ) の読み出しを開始することにな るが、このとき、当該読み出したメタデータのうち上記 第000Ahブロックの第Ch~Fhバイトに記録された オーディオステータス情報をチェックすることにより、 上記磁気テープ30に記録されている音声信号の記録方 式を特定することが可能となる。本実施の形態のVTR は、上記音声信号の記録方式を特定したとき、自己の機 器内部における音声信号処理のための各種の設定値やバ ラメータ等を、上記音声信号の方式に合わせるように切 り換え(変更)るようになされており、これにより、磁 気テープ30に記録されている音声信号に最適の信号処 理を行うことが可能となる。したがって、本実施の形態 のVTRによれば、間違った音声信号処理を行うことに よる音声ノイズの発生を防止でき、最適且つスムーズな 音声再生や記録が可能となる。

【0156】また、例えば前記第3の実施の形態の図1 1に示した編集システムにおいて、VTR71や72に 上記カセット31が装填され、それらVTR71,72 に装填されたカセット31内に記録されている信号をノ ンリニアで編集するような場合には、以下のようにして 最適なオフライン編集を実現することができる。すなわ ち例えば、先にVTR71にカセット31が装填された る映像ノイズの発生などの不具合を未然に防止でき、ス 50 とすると、このときのVTR71は、前記リーダライタ

26によって当該カセット31に貼り付けられたラベル のメモリタグ37からメタデータを読み取り、さらにそ の読み取られたメタデータを端末60に送る。端末60 は、そのVTR71のリーダライタ26から送られてき たメタデータ中の上記オーディオステータス情報を記憶 する。次に、VTR72にカセット31が装填されたと すると、当該VTR72もVTR1と同様に、前記リー ダライタ26によってカセット31に貼り付けられたラ ベルのメモリタグ37からメタデータを読み取り、さら にその読み取られたメタデータが端末60に送られる。 このときの端末60は、先にVTR71のリーダライタ 26から送られてきた上記オーディオステータス情報 と、その後VTR72のリーダライタ26から送られて きた上記オーディオステータス情報とを比較し、それら 情報が同じ内容を示しているときには、そのままの状態 で編集が可能であることを例えばモニタ上に表示等する ことで編集者に知らせ、一方、それら情報が異なる内容 を示しているときには、そのままの状態で編集すると異 なる方式の音声信号用いた編集がなされてしまうため編 集することが出来ない旨の警告を例えばモニタ上に表示 或いは音声により出力等することで編集者に知らせる。 これにより、編集者に無駄な負担をかけることなく、編 集時のシステム上のトラブルを未然に回避することが可 能となる。

【0157】また、例えば前記第3の実施の形態の図1 1 に示した編集システムにおいて、VTR71や72に 上記カセット31が装填され、それらVTR71,72 に装填されたカセット31に記録されている信号を前記 編集装置74がオンラインのリニア編集を行うような場 合には、以下のようにして最適なリニア編集を実現する ことができる。すなわち例えば、先にVTR71にカセ ット31が装填されたとすると、このときのVTR71 は、前記リーダライタ26によって当該カセット31に 貼り付けられたラベルのメモリタグ3 7からメタデータ を読み取り、さらにその読み取られたメタデータを編集 装置74に送る。編集装置74は、そのVTR71のリ ーダライタ26から送られてきたメタデータ中の上記オ ーディオステータス情報を用いて、自己が行うオンライ ン編集における音声信号処理のための各種の設定値やバ ラメータ等を、上記音声信号の記録方式に合わせるよう 40 に切り換える(変更或いは初期化する)。次に、VTR 72にカセット31が装填されたとすると、このときの VTR72もVTR1と同様に、前記リーダライタ26 によってカセット31に貼り付けられたラベルのメモリ タグ37からメタデータを読み取り、さらにその読み取 られたメタデータが編集装置74に送られる。このとき の編集装置74は、先にVTR71のリーダライタ26 から送られてきた上記オーディオステータス情報と、そ の後VTR72のリーダライタ26から送られてきた上 記オーディオステータス情報とを比較し、それら情報が 50 0

同じ内容を示しているときには、そのままの状態でリニア編集が可能であることを例えばフロントパネルのモニタ上に表示等して編集者に知らせると共に、その編集者からの編集操作情報に応じてオンライン編集を実行する。一方、それらオーディオステータス情報が異なる内容を示しているとき、編集装置74は、そのままの状態で編集すると異なる方式の音声信号用いた編集がなされてしまうため編集することが出来ない旨の警告を例えばフロントパネルのモニタ上に表示等することで編集者に知らせる。これにより、編集者に無駄な負担をかけることなく、編集時のシステム上のトラブルを未然に回避することが可能となる。

【0.158】なお、上記の説明では、カセット3.1がV TRに装填され、そのVTRに内蔵されているリーダラ イタ26によりメモリタグ37から情報を読み出す例を 述べたが、例えば、VTRに装填される前のカセット3 1に対して、ハンディタイプのような単体として構成さ れているリーダライタ5.0を用いて、予めオーディオス テータス情報を確認しておくことも可能である。この場 合、上記したノンリニア編集を行うシステムにおいて は、そのシステム自身の設定(端末60にシステムの設 定として記憶されている値)と、当該リーダライタ5.0 が読み取ったカセット31内に記録されている音声信号 についてのオーディオステータス情報とを比較すること で、システムの設定とは異なる設定のカセット31を検 出することができる。これにより、編集作業前に編集不 能なカセットを把握することが可能となる。また、ハン ディタイプのリーダライタ50に予めシステムで使用し ているオーディオステータス情報を記憶させておき、編 30 集に使用したいカセット31のメモリタグ37からオー ディオステータス情報を読み取り、上記予め記憶してい る情報と比較することにより、端末60等を用いなくと も、ノンリニア編集システムで取り扱えないカセットを 検出することができる。

【0159】以上説明したように、本実施の形態によれ は、編集システムを運用、稼働させる前に運用不能状態 を検出すること、すなわちカセット31に実際に信号を 記録再生する前に、音声信号の記録方式を検知して警告 発生などの回避措置をとることができるので、間違った 方式の音声信号同士を編集することによる音声ノイズの 発生などの不具合を未然に防止でき、スムーズ編集が可 能となる。また、このように、音声ノイズの発生を未然 に防止できるため、例えば誤った編集により発生する音 声ノイズによってスピーカやアンブ等が破壊してしまう ような事態を回避することができ、メンテナンスコスト の削減にも効果がある。さらに、本実施の形態によれ は 例えばハンディタイプのリーダライタ50などを使 用して、オフライン環境下でシステムで運用できないカ セットを特定できるので、結果として、使用不能なカセ ットの編集システム内への進入を未然に防止できる。と

のように、本実施の形態によれば、編集システムの運用 不能状態を自動検出、回避できるため、システム運用者 (編集作業者)の負担を軽減することが可能となっている。

【0160】次に、上記メモリタグ37上のメタデータを用いた運用例の一つとして、本実施の形態では、上記非接触メモリタグ37に上述のようなカセット31のスレット回数の情報を前記リーダライタにより書き込み、そして読み出し可能とすることにより、カセット31の管理を行うことが可能となる。

【0161】すなわち例えば、前記第1の実施の形態の 図1のVTRの場合には、カセット31がVTRに挿入 されると、当該VTRに内蔵されている前記リーダライ タ26は、上記カセット31に貼り付けられた前記非接 触型のメモリタグ37を認識し、当該メモリタグ37か らデータ (メタデータ) の読み出しを開始することにな るが、このとき、当該読み出したメタデータのうち前記 第0009hブロックの第Ah、Bhバイトに記録された。 スレッド回数の情報をチェックすることにより、上記カ セット31の使用状況を知ることができ、それに応じて 使用の可否や後何回使用可能であるかなどの管理が可能 となる。なお、当該管理の項目とそれを利用したオペレ ーションとしては、例えば、「カセットのVTRへのス レッド回数管理」、「カセットのスレッド回数監視とそ れに応じた警告表示」、「カセットの使用回数管理シス テム」が挙げられる。

【0162】先ず、カセットのスレッド回数管理に関し て鉛田する

【0163】例えば前記図1において、VTRにカセット31が装填されたとすると、このときのVTRは、前記リーダライタ26によって当該カセット31に貼り付けられたラベルのメモリタグ37からメタデータを読み取り、その読み取られたメタデータのうち前記スレッド回数の情報をチェックし、さらにその回数を1インクリメントしてメモリタグ37に記録されているスレッド回数の情報を書き換える(更新する)。

【0164】ここで、本実施の形態では、上記スレッド回数の情報をチェックし、スレッド回数がある値以上になった時には、警告を発する機能と、そのチェック結果に応じた処理として、以下のようなことが可能となされ 40 ている。

【0165】例えば図1のVTRには、操作盤28のモニタ29上を用いて、メンテナンス用の表示を実行する機能を有している。そして、メンテナンス表示機能を起動すると、カセットスレッド回数を確認することが可能となされている。また、本実施の形態のVTRは、挿入されたカセットスレッド回数がある値以上になると、警告を表示する機能を有して、また、ある値以下であっても磁気テープ30から再生した信号のエラーレベルにより、警告を表示するか否かの判定機能をも有している。

42

【0166】上記スレッド回数に応じた警告表示のフローは、図55に示すようになる。この図55において、VTRは、先ずステップS10として、カセット31が挿入されると、ステップS11として、当該カセット31に貼り付けられた前記ラベル32のメモリタグ37のデータを前記リーダライタ26により読み取り、その読み取られたメタデータのうち前記スレッド回数の情報をチェックし、さらにそのスレッド回数が警告表示を行う設定値以上となっているか否かの判定を行う。

10 【0167】 このステップS11での判定によりスレット回数が警告表示設定値以上であると判定されたときには、ステップS15として、操作盤28のモニタ29上にカセット使用状况警告の表示を行う。

【0168】一方、ステップS11にてスレット回数が 警告表示設定値に満たないと判定したとき、ステップS 12としてそのカセット31を用いて再生を行う。

【0169】また、このとき、ステップS13として、 上記スレッド回数がエラーレート監視を実行すべきとし て予め設定されている値以上か否かの判定を行う。

20 【0170】 このステップ S13での判定により、エラーレート監視を実行すべきとして予め設定されている値 未満であると判定された場合はステップ S16として次の処理を実行する。

【0171】一方、ステップS13において、エラーレート監視を実行すべきとして予め設定されている値以上であると判定された場合は、次のステップS14において、磁気テープ30から再生された信号のエラーレートが警告表示を行う設定値以上となっているか否かの判定を行う。

30 【0.172】 このステップS14において、エラーレートに基づく警告表示を実行すべきとして予め設定されている値未満であると判定された場合はステップS16にて次の処理を実行する。

【0173】一方、ステップS14において、エラーレートに基づく警告表示を実行すべきとして予め設定されている設定値以上であると判定されたときには、ステップS15として、操作盤28のモニタ29上にカセット使用状況警告の表示を行う。

【0174】以上により、VTRの操作者やカセットの40 管理者は、カセットの状態を知ることができる。

【0175】次に、上記スレッド回数に基づくカセット管理について、前記図11の構成を例に挙げて説明す

【0176】前記図11の構成では、端末60が外部ハンディタイプのリーダライタ50を用いて、カセット31のラベル32に設けられたメモリタグ37の内容を読み取り可能となされており、また、端末60には本実施の形態に係るカセット使用管理ソフトウェアがインストールされている。すなわち、当該カセット使用管理ソフトウェアは、前記メモリタグ37を初期発行する機能

(23):

や、メモリタグ37に記憶された情報を使ってカセット スレッド回数情報を管理する機能などが盛り込まれてい る。具体的には、カセット31のラベル32に設けられ たメモリタグ37に記録された情報を前記リーダライダ 50が読み取り、当該カセットの使用頻度とその使用目 的によって廃棄や使用目的の変更などを管理ソフトウェ アが使用者に対して指示する。

【0177】図56には、上記カセットの管理を行う場 合の管理表の一例を示す。

メモリタグ37内の情報を上記リーダライタ50により 読み取ると、管理ソフトウェアは、端末60のモニタ上 に、例えば図56に示すようなメモリラベル37から読 み取られた情報に基づく管理表を表示させ、また、使用 目的とスレット回数の情報を組み合わせて、カセットの 状況を使用者に対して示唆する。上記管理表について具 体的に説明すると、この図56において、例えばテープ IDがHD-10001となされたカセットについて は、使用目的がライブラリー用であり、現在のスレッド 回数が6回であるため「優」(すなわち十分に使用可能 である) と判定し、テープ I Dが D 2 - 2 2 0 2 9 とな されたカセットについては、使用目的がドラマ用であ り、現在のスレッド回数が20回であるため可(すなわ ちまだ使用可能である)と判定する。また、テープID がSX-23478となされたカセットについては、使: 用目的が使い回しであり、現在のスレッド回数が100 回であるため使用不可(すなわちこれ以上使用するべき ではない)と判定される。また、テープIDがIMX-67870となされたカセットについては、使用目的が 使い回しであり、現在のスレッド回数が20回であるた。30 情報の授受を行う。 め「良」(すなわち使用可能である)と判定される。と こで、例えば、D2-22029となされたカセットと 1MX-67870となされたカセットのスレッド回数 は同じであるが、判定結果が異なっている。これは、ド ラマ作成ではできるだけ良好な(磁気テープの状態が良 好な) カセットを使用する必要があるのに対し、使い回 し用途では多少の劣化は許容されるためである。また、 使い回しのテープは、スレッド回数が100回以下で廃 棄と既定されていた場合、図56においてスレッド回数 が100となっている上記テープ I DがSX-2347 40 8となされたカセットについては、テープ廃棄処理の対 象となり、例えば「2000年6月19に廃棄予定」の ようなコメントが入れられる。

【0179】また、本実施の形態の場合は、上記図56 のような管理表に対応した図11の端末60とハンディ タイプのリーダライタ50を用い、カセット31のラベ ルに設けられたメモリタグ37から直接に前記スレッド 回数の情報を読み取り可能にすることにより、例えば図 57に示すように、棚300に収納された複数のカセッ ト31のメモリタグ37の情報を順次スキャンすること 50

で、それら棚300に収納された各カセット31の廃棄。 の要否を検出でき、また、各棚が使用目的別に分けられ ているとき、その使用目的に合わないカセットを見つけ 出すことなどが可能となる。

【0180】以上説明したように、本実施の形態によれ は、カセットの使用回数や磁気テーブ30の劣化状況が 把握できるため、客観的な方法でのカセットの償却を判 断できる。また、本実施の形態によれば、劣化した磁気 テープ30の使用を未然に防止できるので、安定した記 【0178】各カセット31のラベル32に設けられた。10 録、再生が管理可能となる。さらに、使用用途が使い回 しとなっているカセットやワークカセット、それに対し て使用用途がアーカイブ用カセットなどの使い分け管理 を行うことができるようになるため、運用コスト削減に も効果がある。また、本実施の形態によれば、必要以上 に使い込まれたテープを機器が自動的に検出し、警告発 生などの安全措置が可能となっているため、結果、シス テム運用者がそれらを管理する際の負担を軽減すること が可能となる。その他、本実施の形態によれば、ハンデ ィタイプのリーダライタ50などを使用することで、オ フライン環境下でのテーブ管理が可能となる。

> 【0181】次に、図58~図62を用いて、前記非接 触型メモリタグ37とそのリーダライタ26,50の詳 細について説明する。

【0182】図58には、非接触型メモリタグ37とリ ーダライタ26の機能を表す概略的な構成を示す。

【0183】非接触型メモリタグ37は、電磁界を周辺 に形成する機器であるリーダライタ26との相対距離が 電磁界に感応可能な限界距離以内になると、電磁界に感 応して作動し、リーダライタ26との間で非接触により

【0184】ここで非接触型メモリタグ37の詳細な構 成の説明に先立って、非接触型メモリタグ37の主要部 の外観と、このメモリタグ37をリーダライタ26によ り使用する際の動作を簡単に説明する。

【0185】図59には、ワンチップ構成で実現された 非接触型メモリタグ37の外観を示す。この図59に示 すように、当該メモリタグ37は、基台となるチップ上 に導電バターンがループ状に形成されたコイルアンテナ 36が配され、このコイルアンテナ3.6に10チップ3. 5とキャパシタCが接続されて構成される。なお、キャ バシタCは共振周波数を調整するものである。

【0186】非接触型メモリタグ37は、リーダライタ 26のコイルアンテナ24との間で電磁界を媒体として 誘導結合され、相互誘導により非接触で情報を送受する とともに電力供給を受けるコイルアンテナ36と、この コイルアンテナ36にそれぞれ接続された復調部102 および変調部103を備える送受信部107と、上記コ イルアンテナ36にそれぞれ接続された電源部104 と、クロック抽出部105と、全体の動作を制御する制 御部101と、この制御部101に接続された符号化復

号化部106と、さらに制御部101に接続された前記 記憶保持動作が不要な書き換え可能な半導体メモリ10 0とを備える。

【0187】復調部102はコイルアンテナ36に発生 した誘導電流を等化処理し、さらに検波及び復調して情 報を復元し、制御部101へ供給する。また、変調部1 03は、制御部101から供給された再生情報に符号化 を施したレスポンス情報に基づき負荷インピーダンスを コイルアンテナ36に断続させる制御をすることで反射 波を変調処理するか、或いはレスポンス情報に基づき電 源部104に直接または間接に接続された負荷を断続さ せる制御をするか、或いはレスポンス情報で変調(例え ばASK変調) した別周波数の搬送波をコイルアンテナ 36へ給電する構成であるかの、いずれかの構成とす

【0188】これをさらに説明すると、レスポンス情報 に基づきコイルアンテナ36の負荷インピーダンスを制 御する構成では、リーダライタ26から電磁界の作用を 受け続けているコイルアンテナ36から搬送波の反射波 を発射させる際に、レスポンス情報に基づき負荷インビ ーダンスを切換制御することによりコイルアンテナ36 の反射率を制御し、これにより反射波を前述したレスポ ンス情報で変調されたものにする。

【0189】一方、レスポンス情報に基づき電源の負荷 を制御する構成では、レスポンス情報に基づいた負荷の 切換制御により電源部104にかかるロードを切換えて 誘導結合状態にあるメモリタグ37側のインピーダンス を変動させることで変調するように構成される。このメ モリタグ37側のインピーダンス変動は、誘導結合状態 にあるリーダライタ26側で、コイルアンテナ24の端。30 子電圧変動や投入電力量の変動として検出される。

【0190】上記のように、メモリタグ37のコイルア ンテナ36がリーダライタ26の発した電磁波を受信し た際に相互誘導により生成する誘導電流を処理して情報 を復調し、ついでリーダライタ26へ発信する情報に基 づきコイルアンテナ36の負荷インピーダンスを制御し て送信するか(搬送波の反射波による情報送信)、リー ダライタ26へ発信する情報に基づきメモリタグ37側 の電源の負荷を制御して送信するか(インピーダンス変 動による情報送信)、リーダライタ26へ発信する情報 40 により別周波数の搬送波に変調を施してコイルアンテナ 36へ給電して送信するか(メモリタグ37の有する送 信機能が発する別周波数の送信波による情報送信)、等 の何れかにより実現される。

【0191】電源部104は、コイルアンテナ36が電 磁界を介して相互誘導で発生させた高周波の誘導電流を 受けて整流し、これを電源として各部に電力供給する。 さらに安定な直流電圧を出力するための電圧安定化回路 を備えることも可能である。そして各部はこの供給電力 によって作動することができる。したがって、このメモ

リタグ37は電池などの他の電源を特に準備する必要は ない。但し電池などの他の電源を主電源または副電源と する構成も可能であることは言うまでもない。

【0192】クロック発生部105は分周回路を備え コイルアンテナ36で受信した搬送波に基づいて搬送周 波数のクロック信号を出力するとともに、このクロック 信号を分周して、各ディジタル回路部の動作基準クロッ クとなるマスタークロックを生成して出力する。

【0193】半導体メモリ100は、前述したように、 このメモリタグ37を有するラベルが貼り付けられたカ セット31及び収録された素材に関連するメタデータ等 を記録するものであり、制御部101の制御の元で、前 述したようなメモリマップ上で各情報が記録再生される ものである。

【0194】制御部101は、受信時において送受信部 107から付与される復調された信号を符号化復号化部 106へ送る。符号化復号化部106は、制御部101 から供給される情報の復号化とCRC符号に基づく誤り 修正とを施して制御部101へ返送し、制御部101は これより指示情報を抽出する。このようにしてリーダラ イタ26から電磁界を媒介して付与された情報が復元さ

【0195】また、符号化復号化部106は返信時には 制御部101から供給される情報にCRC符号等の誤り 訂正用コードを付与し、誤り訂正用コードを付与したデ ータを符号化したレスポンス情報を制御部101へ返送 Section 1

【0196】符号化復号化106はデータのエラー訂正 機能を含むが、この他にデータの暗号化/復号化機能を 備える構成とすることも可能である。さらにCRC方式 に限定されず他のエラー訂正回路を適用することも可能・

【0197】制御部101は、クロック抽出部105か ら供給されたクロックに基づき、復調部102から供給 された復調信号を符号化復号化部106へ送付し、エラ 一訂正された信号に基づき各種の情報を抽出し、また記 録用の情報を分離抽出して、これら指示情報を解析し、 所定の処理を所定の手順で逐次実行する、シーケンス制 御機能を備えた半導体ロジック制御回路として構成され る。このような所定の手順に従い、条件を判定して例え ば複数ゲートの開閉を時系列で逐次実行する半導体シー ケンスコントローラの技術は広く適用されており、制御 部101はこの技術を利用したものである。

【0198】一方、制御部101を介して情報を受けた 変調部103は、所定の変調方式に基づく変調処理を実 行する。これを受けて送受信部107は変調信号をコイ ルアンテナ36を介してリーダライタ26へ送る。この 送信は前述したように、当該メモリタグ37の有する送 信機能による送信波によるか、反射波によるか、または 50 インピーダンス変動による原理で為される。

[0199]次に、リーダライタ26によるメモリタグ、 \*VT=jω\*E1\*11+jω\*M\*T2 37内の半導体メモリ100の内容を検出する原理を、 図6.0及び図6.1を用いて説明する。

- 【0200】リーダライタ26側のコイルアンテナ24 を第1アンテナとし、メモリタグ37のコイルアンテナ 36を第2アンテナとすると、第1および第2アンテナ が向き合い、第1アンテナに流れる電流により発生した 磁界が第2アンテナにより捕捉される際に、第1アンテ ナに流れる電流の変化に対応してこの電流の作る磁界が 変化する。これにより第2アンテナを貫く磁束に変化が 10 生じ、相互誘導によって第2アンテナに起電力が発生す る。第2アンテナに発生する起電力V2は、第1アンテ ナの電流IIの変化に比例し、Mを相互インダクタンス とした同調条件下において式(1)で示され、第2アン テナを流れる電流 12は、接続された回路特性に依存す

[0201]V2=M(dI1/dt)一方、メモリタグ37のコイルアンテナ36 (第2アン テナ) には、負荷インピーダンスとして抵抗やリアクタ ンス (誘導性リアクタンスωしまたは容量性リアクタン ス1/ωC) が接続可能であり、且つ、この負荷インビニ ーダンスの第2アンテナへの断続は、メモリタグ37か

ら送信されるデータの内容 (「1」か「0」) によって 

制御される。

【0202】上記のようにリーダライタ26を1次側と し、このリーダライタ26と相互誘導により誘導結合さ れたメモリタグ37を2次側として、2次側の総インビ ーダンスがZであるとき、図60k示される誘導結合4 端子網として扱うことができる。ことで1次側において 測定されるインピーダンス Zieは、以下のように算出 30

【0203】 ωを角周波数、リーダライタ26のコイル アンテナ24のインダクタンスをL1、起電力をV1、 電流を11、またメモリタグ37のコイルアンテナ36 のインダクタンスをL2、起電力をV2、電流を I 2、 さらにコイルアンテナ24と36の相互インダクタンス をMとして、同調条件下で誘導起電力V1は、式(2) で表され、また、誘導起電力V2は、式(3)で表され

[0204]

することができる。

 $Z i e 0 = j \omega * (L1 - M * * 2 / L2)$ 

これは、コイルアンテナ24と36の式(11)の結合 **X** [0.212]

定数 k を用いて、式(12) として示される。

k\*\*2=M\*\*2/L1\*L2

(11)

このように、メモリタグ37側のデータの「1」か 「0」の状態は、リーダライタ26側で上記の異なるイ ンピーダンス値Ziel、ZieOとして観測されるC とにより、容易にデータの「1」か「0」の状態を検出

【0213】さらに、メモリタグ37側のインピーダン ススをゼロから無限大の間の任意の異なる値に切り換え る構成とすることで、夫々に対応した異なるインピーダ ンス値Zieとして観測することができる。このよう 50 に、相互誘導により2次側(メモリタグ側)の負荷乙に

 $V2 = j\omega * M * 11 + j\omega * L2 * 12$ 

てこで、電流 I 2の方向が逆になることから、式 (4) になる。

[0205]

V2 = -2 \* 12

以上から、リーダライタ26側のインピーダンスZie は、記号「\*\*」を2乗として、第1項としての」ω\* (L1-M\*\*2/L2)と、第2項としてのjω\* (M\*\*2)\*Z/L2\*(Z+jω\*L2)の和とな

【0206】 ここで、式(5)、式(6) のように前項 第2項を変形すると、1/(u2+u3)となる。 [0207]

 $\mathbf{u} \ 2 = \mathbf{L} \ 2 / \mathbf{j} \ \omega * \ (\mathbf{M} * * 2)$ 

u3 = (L2\*\*2)/2\*(M\*\*2)したがって、前記第1項を11とすると、リーダライタ

26側のインビーダンス2ieは、式(7)のようにな [0208]

Z i e = u 1 + 1 / (u 2 + u 3)

との結果、誘導結合4端子網の等価回路は図61のよう に示すことができる。

【0209】メモリタグ37側のインピーダンス乙を、 送信するデータの内容(「1」か「0」のうちのいずれ か一方、例えば「1」) に応じて無限インピーダンスと するよう回路を制御する場合は、式(8)の項が無限小 となり、よってデータが「1」の状態は、リーダライタ 26側で式(9)のインピーダンスとして観測される。 [0210]

u 3 = (L2\*\*2)/Z\*(M\*\*2)

 $Z i e l = j \omega * L l$ 

一方、メモリタグ37側のインピーダンス2を、データ の内容(「1」か「0」のうちのいずれか一方、例えば 「0」) に応じてゼロインピーダンスとする場合は、1 / (u2+u3)の項が無限小となり、よってデータの 「0」の状態は、リーダライタ26側で式(10)のイン ンピーダンスとして観測される。

[0211.]

 $Z i e 0 = j \omega * L 1 * (1 - k * * 2)$ (12) 応じて1次側(リーダライタ側)のインピーダンスZieが変化するから、この1次側のインピーダンスZie変化を検出することにより、メモリタグ37側の状態(データ)を検出できる。

【0214】次に、リーダライタ26は、情報送出部1 13と、コイルアンテナ24と、情報検出部111と、 制御判定部112としての機能を備え、メモリタグ37 との送信モードと受信モードで動作する。送信モードで はメモリタグ37へ記録すべき情報のメモリタグ37へ の供給がなされ、受信モードではメモリタグ37から再 10 生された情報の供給を受ける。

【0215】情報送出部113は、クロック発生機能と、変調機能と、電力増幅機能を備えて、搬送周波数のクロック信号およびマスタークロックを生成し、送信モードでは制御判定部112から供給を受けた送信データに基づき搬送波に例えばASK変調を施して変調信号とし、これを電力増幅してアンテナ24を駆動する。また受信モードでは搬送波を無変調で電力増幅してアンテナ24を駆動する。

【0216】アンテナ24は、送受信兼用のループ状ア 20 ンテナで構成され、送信モードでは変調信号に基づく電磁界を形成させ、受信モードでは搬送波に基づく電磁界を形成させ、何れのモードにあっても、メモリタグ37側のコイルアンテナ36と電磁界を介した誘導結合をする。情報検出部111は、アンテナ端子電圧の検出機能と、復調機能を備える。さらに制御判定部112は、符号化復号化機能と、この構成全体の動作の制御機能と、前記インターフェイス部23としての機能を備える。

【0217】送信モードでは、制御判定部112が、インターフェイス部23から受けた信号に基づきメモリタグ37側へ付与する送信情報すなわちコマンドを編成し、情報送出部113がこのコマンドに基づき搬送波を変調し、電力増幅して、アンテナ24を駆動する。これにより、コマンドが載った搬送波による電磁界が形成され、この電磁界によりメモリタグ37へコマンドが付与されると同時に電力供給がなされる。

【0218】送信情報には、メモリタグ37から記録されている情報を再生し送付させる指令で成る場合と、メモリタグ37へ所与のデータを記録させる指令とそのデータから成る場合とがある。

【0219】受信モードにあっても、コマンドが載らない無変調の搬送波による電磁界を形成し続ける。この電磁界により、メモリタグ37への電力供給が継続されるとともに、メモリタグ37からの応答(レスポンス)の検出がなされる。応答には、メモリタグ37から読み出した再生情報が載せられている。

【0220】 ここでメモリタグ37が応答内容に対応させてメモリタグ37側のアンテナ36の負荷状態を変化させるか、メモリタグ37側の電力負荷を変化させると、アンテナ24とメモリタグ37側のアンテナ36と

はこの間、誘導結合状態にあるから、このメモリタグ37側の負荷変動に応じてアンテナ24の端子電圧が変動する。この端子電圧変動を情報検出部111が検出復調

し、制御判定部112へ渡す。制御判定部112はこれ に誤り訂正を施し、応答(レスポンス)を復元して前記 インターフェイス部23から送出する。

【0221】 このようにリーダライタ26は、送信モードで送信情報が載ったコマンドを送信することでメモリタグ37から情報を読み出させ、または情報を記録させる。とりわけ、前記メタデータ等を指定した再生コマンドを送信することにより、メモリタグ37内に格納されている各種のメタデータの読み出しを行い、さらにメタデータを指定した記録コマンドと記録すべきメタデータを送信することでメモリタグ37内に記録させる。

【0222】次に、図62には、上述したメモリタグ37が内蔵されたラベル32が貼り付けられたカセット31と、そのラベル32のメモリタグ37に対してデータの送受信を行うハンディタイプのリーダライタ50の外観とその使用状態を示す。

20 【0223】カセット31のカセットハーフには、上記メモリタグ37が内蔵されたラベル32が貼り付けられており、ハンディタイプのリーダライタ50によりいわゆる「かざし」操作が施されることで、当該メモリタグへのデータ書き込み/読み出しが行われる。

【0224】ハンディタイプのリーダライタ50は、前記コイルアンテナ24が配される(図中のラベル32側に配される)と共に例えば液晶ディスプレイ等からなる表示部201、電源ボタン205などが設けられて成るヘッド部203と、読み取り開始ボタン204やその他の各種キー202などが配されると共に人が手に持つととのできる形状となされた持ち手部206とからなる。【0225】

【発明の効果】本発明においては、非接触型情報格納手段に対して、素材信号に関連するメタデータをその発生時点で順次蓄積(すなわち例えば各種の作業毎にその場て蓄積)していき、その蓄積されたメタデータを読み出し、その読み出されたメタデータを元に、記録媒体への上記素材信号の記録についての目録を作成することにより、収録作業等により発生したメタデータの信頼性と利便性を飛躍的に高めることができ、また、システムの効率化を実現でき、さらに、目録作成作業の標準化を可能として、映像素材などの2次利用を促進して資源の有効活用が実現可能となった。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の第1の実施の形態としてのVTRの構成例を示すプロック図である。

【図2】コンボーネントANCデータパケットのフォーマットの説明に用いる図である。

【図3】コンポシットANCデータパターンのフォーマットの説明に用いる図である。

【図4】SMPTE298M、335Mにて定義されているメタデータの一部を例示した図である。

【図5】SMPTE298M、335Mにて定義されているメタデータの他の一部を例示した図である。

【図6】SMPTE298M、335Mにて定義されているメタデータのさらに他の一部を例示した図である。

【図7】ビデオ及びオーディオデータフォーマットとAuxシンクブロックの説明に用いる図である。

【図8】高精細度映像信号記録用VTRにおけるAux シンクブロックのフォーマットの説明に用いる図である。

【図9】図8のカテゴリ2~6の詳細な内容説明に用いる図である。

【図10】本発明の第2の実施の形態としてのカメラー 体型VTRの構成例を示すブロック図である。

[図11] 本発明の第3の実施の形態としての編集システムの構成例を示すブロック図である。

【図12】非接触型メモリタグの半導体メモリ上のメモリマップの概略説明に用いる図である。

【図13】メモリマップの第0000hブロックのメモリマネーシメントテーブル(Memory Management Table)領域の概略説明に用いる図である。

【図14】メモリマップの第0000ヵプロックの第0h 及び第1hバイトのメモリサイズ(Memory\_size)の詳細 説明に用いる図である。

【図15】メモリマップの第0000hブロックの第5h 及び第6hバイトのロットナンバー(Lot\_number)の詳細 説明に用いる図である。

【図16】メモリマップの第0001hプロックのマニュファクチャIDテーブル (Manufacture ID Table) 領 30 域の概略説明に用いる図である。

【図17】ラベルIDの詳細説明に用いる図である。

【図18】ハミング8/4コード(Hamming 8/4 code) の説明に用いる図である。

【図19】ハミング8/4コードのプロテクションビット (protection bit) とデータの生成演算の説明に用いる図である。

【図20】ハミング8/4コードの変換チェック時に参照される、16進数値とハミング8/4コード(2進数)との対応を表す変換テーブルを示す図である。 40

【図21】コントローラ外から見えるハミング8/4コードのデータの説明に用いる図である。

【図22】メモリマップの第0002hブロックのフォーマットディフィニションテーブル (Format Definition Table) 領域の概略説明に用いる図である。

【図23】メモリマップの第0003hブロック以降のコモンエリア(Common Area)領域の詳細説明に用いる図である。

【図24】メモリマップの第0008hプロックの第0h~第3hパイトの4パイト分で表されるシリアル番号の

説明に用いる図である。

【図25】メモリマップの第0009hプロックの第0h 及び第1hバイトのポインタ(Pointer) 第2h及び第 3hバイトのID番号(EOSR+ID)の説明に用いる図である。

【図26】メモリマップの第0009hプロックの第4h パイトに記述されるリメインステータス(RS:Remain Status)の説明に用いる図である。

【図27】リメインステータス(RS:Remain Statu 10 s)の第6ビットと第4ビットの説明に用いる図であ る。

【図28】メモリマップの第0009hブロックの第6h~第9hバイトの最終記録点の位置(EOS Point)を表すタイムコード(Time Data)の説明に用いる図である。
【図29】メモリマップの第0009hブロックの第Ah及び第Bhバイトのカセットの挿入回数を示すスレッドカウント値(Thread Count)の説明に用いる図である。
【図30】メモリマップの第0009hブロックから第000Bhブロックまでの設定例の説明に用いる図である。

【図31】メモリマップの第000Ahブロックの第0h 及び第1hバイトのキューポイントデータエリアの先頭 アドレス (Data TOPP) の説明に用いる図である。

【図32】メモリマップの第000Ahブロックの第2h 〜第4かバイトのファイルアロケーションテーブルの定 義 (FAT Definition) の説明に用いる図である。

【図33】メモリマップの第000Ahブロックの第Bhッパイトのフィールド周波数(FQ:Recodeing Frequncy)の説明に用いる図である。

80 【図34】メモリマップの第000Ahブロックの第Ch 〜Fhバイトにおけるオーディオステータス(AD Status)の説明に用いる図である。

【図35】拡張コモンエリアのマネージメントテーブル (Extended Area Management Table) の説明に用いる図 である。

【図36】1クリップエリアを表すキューポイントのデ ータフォーマットの説明に用いる図である。

【図37】ステータスの2パイトが01h, 00hのときのデータ構造の説明に用いる図である。

0 【図38】ステータスの2バイトが07h,00hのときのデータ構造の説明に用いる図である。

【図39】ステータスの第12ビットが"1"となっている場合の付加情報(AdditionalInformation)のデータフォーマットの説明に用いる図である。

【図40】付加情報(Additional Information)の詳細 説明に用いる図である。

【図41】SMPTE330Mに規定されている拡張UMID (Extended UMID) のデータフォーマットの説明 に用いる図である。

50 【図42】マテリアルナンバーのタイムスナップ(Time

Snap): の説明に用いる図である。

【図43】本実施の形態にて組み立てられた21バイト からなるベーシックUMIDの説明に用いる図である。

【図44】本実施の形態にて組み立てられたベーシック UMIDとシグネチャーメタデータの説明に用いる図で

【図45】本実施の形態による最初のクリップパッケー シの説明に用いる図である。

【図46】本実施の形態による主タイトルのバイト列を 示す図である。

【図47】本実施の形態においてメタデータ宣言を除い たクリップパッケージのバイト列を示す図である。

【図48】本実施の形態においてメタデータ宣言を略し た後の3種類のメタデータのバイト列を示す図である。

【図49】フレーム数、主題、副題のメタデータの具体 的なバイト列を示す図である。

【図50】メモリタグから読み出されたUMIDからS MPTEに規定される正規のUMIDを復元する際に使 用する復元表を示す図である。

【図51】高精細度ビデオのSDI Yチャンネルの第 20 10ライン直前のEAV (End ofActive Video) 以降に 置かれるUMIDの説明に用いる図である。

【図52】高精細度ビデオのSDI Yチャンネルの第 10ラインのSAV (Start of Active Video) 以降に 置かれるタイトルを示すメタデータの説明に用いる図で ある。

【図53】メモリラベルと磁気テープ上の最終記録情報 を照合して、最終記録位置の特定を行い、記録を実行す る場合の流れを示すフローチャートである。

【図54】EOSサーチ動作の説明に用いる図である。 【図55】スレッド回数に応じた警告表示の流れを示す フローチャートである。

【図56】カセットの管理を行う場合の管理表の一例を 示す図である。

- \*【図57】棚に収納された複数のカセットのメモリタグ の情報を順次スキャンする状態の説明に用いる図であ

【図58】非接触型メモリタグとリーダライタの機能を 表す概略的な構成を示すプロック図である。

【図59】ワンチップ構成で実現された非接触型メモリ タグの外観を示す図である。

【図60】誘導結合4端子網の説明に用いる回路図であ

【図61】図60の誘導結合4端子網の等化回路を示す 回路図である。

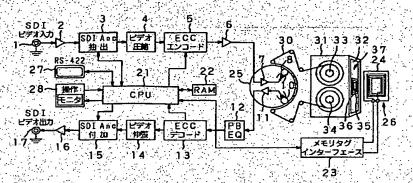
【図62】本実施の形態のハンディタイプのリーダライ タとカセッのカセットハーフに貼り付けられたメモリタ グ付きラベルの外観説明に用いる図である。

【符号の説明】 1 ビデオ入力端子、 2 入力アンブ、 3 SD1 · 5 ECCエン ANC抽出部、 4ビデオ圧縮部、 コーダ、 6 記録信号処理部、 7 記録アンプ、 8 記録ヘッド、 10 再生ヘッド、 11 再生ア ンプ、 12再生イコライザ部、 13 ECCデコー ダ、 14 ビデオ伸張部、 15SDI ANC付加 16 出力アンブ、17 ビデオ出力端子、 CPU, 22 RAM, 23 129-7x イス部、 24 コイルアンテナ、 25 回転ドラ ム、 26,50 リーダライタ、 27 RS-42 2端子、 28 操作盤、 29,44 モニタ、 3 0 磁気テープ、 31 カセット、 32 ラベル、 33 供給リール、 34 巻き取りリール、 35 ICチップ、 36 コイルアンテナ、 37 非接 30 触型メモリタグ、 40 レンズ撮像部、 41 カメ ラ処理部、 42 SDIアダプタ、43 操作部、 60 端末、 71, 72 VTR、 73 データベ ース部、 74 編集装置、 75 カメラー体型VT

【図12】

I	Block No.	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	В	C	۵	Ε	F
·[	0000	Me	mor	у Ма	nage	men	t Tat	ole	٠.			• • •					
ſ	0001	Mc	nufo	ctur	e ID	Table	9	. :	٠.		•	Ţ.,			<u> </u>	•	
Γ	0002	Fo	rma	Def	initio	n To	ble					· ·		•		·	
	0003	Co	mm	on A	rea			-,-				1	٠.		- 7		
				· .:	•			:• `	٠٠,				•			٠.	
	nnnn	·			<u>:</u> :		٠.	•	. :		. •						

[図1]



[図21]

LOW	HIGH
04h	00h

図2

	1, -1	AN	Cデー	タバケ	ット	N *				ANC	データ	パケッ	⊦ <sup>*</sup> N	+1"	ر. د.ان
ADF	ADF	ADF	DID	SDID VDBN	DC	UDW (mex255)	С	ADF	ADF	ADF	DID	SDID /DBN	DC	UDW (ma x255)	C

【図14】

Offset Address	MSB 7	6	5:	4	3	2	1	LSB 0
Q	Reserve		Me	mory_siz	e=(bit0~b	it6)× 256B	/te	
1				. 0	Oh			

ប្រា3 រ

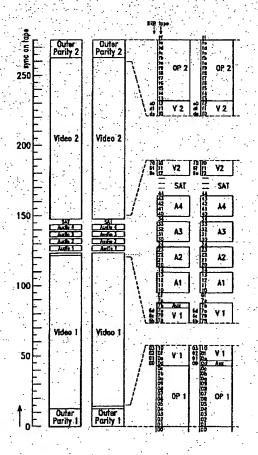
【図25】

		_	
医上颌畸形 医抗毒素 化二氯化甲基甲基甲基甲基甲基甲基甲基甲基甲基甲基甲基甲基甲基甲基甲基甲基甲基甲基甲基	2.	ا	
ADF DID SDID DC UDW C ADF DID SDID DC UDW (max255)	c	 ;·	]

BYTE0	BYTE1
ŗ	Н
Max F	FFFh

【図7】

[図8]



Category	Data No.	Byte Count	Assignment
<b>)</b> :	00> D33	34	Activity Map
	034> D35	2	Reserved
2	D36> D39	4	VITC TC
	D40> D43	100 4	VITC UB
	D44	1	Check Sum of VITC
	045	1	Reserved
3	D48> D47	2	REC ID
	D48> D51	. 4	Reserved
4	052> 053	2.	Model Name
	D54> D58	3	VTR Seriol No.
	057	1	Destination
. 5	058> D61	4	Date of Recording
5	D62	1	VTR status
	983> D67	5	Reserved
7	D68> D125	58	Reserved
. В .	D125> D169	44	Meta-data
9	0170> D215	45	Reserved
10	D216		Not Used

nonio 1

P1=1 ⊕ D1 ⊕ D3 ⊕ D4 P2=1 ⊕ D1 ⊕ D2 ⊕ D4 P3=1 ⊕ D1 ⊕ D2 ⊕ D3

P4=1 ⊕ P1 ⊕ D1 ⊕ P2 ⊕ D2 ⊕ P3 ⊕ D3 ⊕ D4

(F): 紫色的油理量

【図4】。

SMPTE label   100 00 00 00 00 00 00 00 クプス 1 IDとロケータ   100 00 00 00 00 00 の の の の の の の の の の	h Value Range
01 01 00 00 00 00 00 00 00 \$50-47=z=-91D	
01 01 01 XX Null Null Null Hull UMIDビデオ	
01 01 02 xx Null Null Null Null UMID3 - F + 3	
O1 O1 O3 XX Null Null Null Null UMID=->	
O1 O1 D4 XX Null Null Null Null UMIDy X + A	
01 01 10 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 0	
01 01 10 01 00 00 00 00 kbg/分 127 byles me	ж
01 01 10 03 00 00 00 00 70 72 42 D	
01 01 10 03 01 09 00 00 UPID	
01 01 10 03 02 00 00 00 UPN	
01 01 10 04 00 00 00 00 x7:7ID	
01 01 10 04 01 00 00 00 フィン84 と目じ	1
01 01 10 04 01 00 00 00 EBU ID NO	
01 01 11 00 00 00 00 00 ISO ID	
01 01 11 01 00 00 00 00 ISOオーディオビジェブルNO	
01 01 11 02 00 00 00 00 ISO7++NO	
01 01 11 03 00 00 00 00 1500 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
01 01 11 04 00 00 00 00 ISOミュージカルワークコード	
01 01 11 05 00 00 00 00 ISOTUYFY FEL-YYTNO	
01 01 11 08 00 00 00 00 ISO==-9+#ID	
01 01 11 07 00 00 00 00 ISOv 3-7.273-1	
01 01 11 08 00 00 00 00 ISOU #- I NO	
01 01 11 09 00 00 00 00 ISO用急解泵	
01 01 11 0A 00 00 00 00 ISOテキスチャルフークコード	
01 01 13 01 00 00 00 00 ポリケルオブジェクト D	
01 01 14 00 00 00 00 00 RelD	
01 01 14 01 00 00 00 00 P17A777AE39 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
01 01 14 02 00 00 00 00 7,クアイテムとコンポーネント10	
01 01 14 03 00 00 00 00 3-71 17 1 10 7 17 1 10 10 10 10 10 10 10 10 10 10 10 10 1	
01 01 14 04 00 00 00 00 配布元ID	
01 01 15 00 00 00 00 00 フィン66と同じ	
01 01 15 01 00 00 00 00 4ンケーネットグローベルユニーク(D)	

【図20】

16 進数 .	,Hamming 8/4 2 進数
0	10101000
. 1	00001011
2	00100110
3	10000101
4	10010010
5	00110001
- 5	00011100
7.	10111111
8	01000000
9.	11100011
A	11001110
В	01101101
C	01111010
D	11011001
Ε	11110100
F	01010111

【図24

ByteO	Byle1	Byte2	Byte3
LL	Ш	HL	НН
			(有功折数)

【図27

テープ状態	Bit6	Bit4
TOP.	0	1
途中	0	0
END	1	1

1図15

Offset Address	MSB 6	5	4 3	2 1	LSB 0
5		<day></day>		<month< th=""><th></th></month<>	
6	>	_	<year></year>		. סט

[図5]

نننب		<u> </u>								
SMF	TE k	pel	17.7					和名	Value Length	Value Range
01	03	02	02	00	00	00	00	א פסג FID	4 bytes	
01	03	02	03	00	00	00	.00	オブジェクトテキストID		
01	03	.02	03	01	00	00	00	群の名前	variable	
01	03	02	03	02	00	00	00	スロットの名前	variable	
01	.03	02	03	03	00	00	00	オブジェクト名	variable	
01	04	- 05 .	00	.00	00	.00	00	ローカレロケーター		
01	04	05	01.	00	00	00	00	ローカルメディアロケーター		
01	04.	05	01	01	:00	00	.00	ローカルファイルパス	127 bytas max	5.49
01	04	:05	03	00	00	00	00	フィルムロケーター		
01	04	05	03	01	00	00	00	エッジコード	32 chars mox	
01	04-	05	03	02	00	00	00	フレームコード	32 chars max	
.01	04	05	03.	03	00	00	00	<b>≒</b> -⊐-F	4 bytes	
01	04	05	03	04	00	00	00	Ink NO	32 chars max	
01-	04	05	03	05	00	00	00	セグメント開始コード	8 bytes	
01	04	10	00	00	00	00	00	プロキシロケーター		• • • • • •
01	04	10	01	00	00	00	80	プロキシキーテキスト	127 byles max	
01	04	10	02	:00	00	60	8	プロキシキーフレーム	127 bytes max	
01	04	10	03	00	00	00	00	プロキシャーサウンド	127 bytes max	
01	04	10	04	8	00	00	00	キーデータ	127 bytes max	
01	04	11	00	00	00	00	ò	手書き		
01	05	11	01	90	8	00	00	手書き名	variable	
01	05	01	00	00	8	00	00	タイトル		
01	05	01	01	00	8	00	00	タイトルの種類	127 bytes max	
01	05	01	02	00	00	00	00	主題	127 bytes max	
01	05	01°	03	8	00	00	00	副羅	127 bytes max	
-01	05	01	04	00	00	00	00	シリーズNO	32 chars max	
01	05	01	05	00	00	00	00	エピソードNÓ	32 chars max	
01	05	01	06	ĊO	8	.00	00	ν-νNO	32 chars max	
01	05	01	07	.00	00	00	8	テイクNO	2 bytes	1
01	10	00	00	8	00	00	00	所有権者		
01	10	01	00	90	00	00	8	CISACによる所有指者		
01	10	01	01	00	00	00	00	<b>家口</b> 担当者		
01	10	02	00	00	00	00	00	AGICOAによるID	*	

#### 【図17】

[図29]

Byte0	Byte1 -	Byte2	Byle3	Byte4	Byte5	Byte6	Byte7
Media_ID	Lot_N	umber		ID (Block	#0001 byte	e0~byte4)	

BYTEO	BYTE1						
Ŀ	Н						
Max 7FFFh							

【図6】

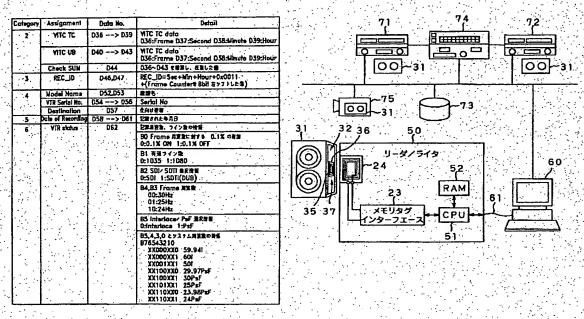
	. 11	1					374	A1 / 12 / 14 / 14 / 15 / 15 / 15 / 15 / 15 / 15		
SMF	TE lo	bel						和名	Value Length	Value Range
04	01	01	00	00	8	00	00	ビデオ基本特性		
04	01	01	01	00	00	00	00	ビデオソース機材	32 chars max	
04	01	01	02	00	00	00	00	OE 変換方式		
04	01	01	02	01	00	00	00	ガソマ特性		
04	01	.01	02	01	01	00	00	ガンマ計算式	4 chars max	See types dictionary
04	01-	01	02	01	02	00	00	ガンマ	8 bytes	
04	01	01	02	02	00	00	00	<b>算</b> 信复取	4 chars max	See types dictionary
04	01.	01	02	03	00	00	00	カフリメトリコード	4 chars max	See types dictionary
04	01	01	03	00	00	00	00	スキャニング情報		
04	01	.01	03	01	00	00	00	コンポーネントターケンス	4 chars max	See types dictionary
04	01	01	03	02	00	00	00	カフーフレームインデックス	1 bytes	00h=default,01h-07h=field number
04	01	-01	03	03	00	00	00	ブァーティ カルレート	1 bytes	See types dictionary
04	01	01	03	04	.00	00	00	7V-4V-1	1 bytes	See types dictionary
04	01.	01	04	00	00	00	00	度過比	1 byles	See types dictionary
04	01	01	00	01	00	00	00	ライン数		
04	01	01	01	01	01	00	00	「一タルフイン数ノフレーム」	2 byles	
04	01	01	02	01	02	00	00	フタティブコイソノフレーム	2 bytes	
04	01.	01	03	01	03	00	00	立ち上がり	4 bytes	
04	01	01	04	01	04	00	00	立ち下がり	4 bytes	
04	01	01	04	.02	00	00	00.	<b>厳権環絡</b>		
04	·D1	01	04	02	01	01	00	フスペクト比		
04	01	01	04	02	01	01	01	イメージアスペクト比	1 byles	2
04	01	01	04	02	01	01	02	<b>周上</b>	8 bytes	
04	01	01	04	02	01	02	00	ヒンサーによる披着比:	1 bytes	See types dictionary
.04	01	01	04	02	02	00	00	保存高さ	4 bytes	
04	01	01	04	02	03	.00	00	保存艦	4 bytes	
04	01	01	04	02	04	00	ÓO	サンプル高さ	4 byles	
04	01:	01	04	02	05	00	00	サンプル幅	4 bytes	
04	01	01	04	02	05	00	00	サンプルXオフセット	4 bytes	
04	01	01	04	02	07	00	00	サンプルYオフセット	4 bytes	
04	01	01	04	02	80	00	00	表示高さ	4 bytes	
0,4	01	01	04	02.	09	00.	00	表示個	4 bytes	
04	01	01	04	02	OA.	00	90.	表示Xオフヒット	4 bytes	*
				<del></del>				· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·		<del></del>

【図30】

1	Block No.	Address	0	1	2	3	4	5	δ	7	-8	9	·A	В	С	D.	Ε	F
ĺ	#0009	0090	00	05	00	00	00	00	00	00	00	00	07	00	19	98	05	06
	#000A	00A0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
Ī	#000B	0080	01	00	15	59	59	23	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00

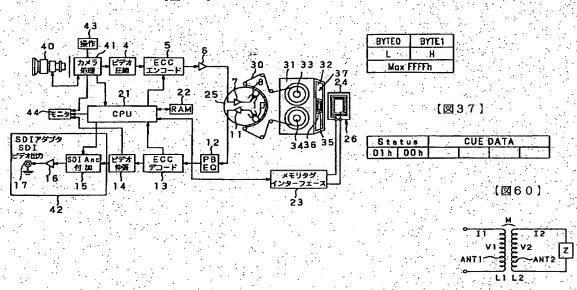
【図9】

【図11】



【図10】

【図31】



[図32]

Offset Address	MSB 7	6	5	4	3	2	1.	LSB 0
0		•	Reser	ved			Pscked I	FAT Count
1.			Star	ed FAT C	ount (下位	8bit)		
. 2	•		Store	d FAT C	ount (上位	8bit)	•	

【図1.3】

Offset Address (Byte)			
0	Memory_size	(Hamming 8/4 code)	04h 00h
2 3	Mnufacture_code	製造ノーカー (Hamming 8/4 code)	03h 00h
4	Version	パージョン	01h
5	Lot_number		
7	Reserve	00h	00h
8 9	Application_id	7プリケーション (01h Read/ Write Media) (Hamming 8/4 code)	01h
10 11	Media_id	つべル形状 (Hamming 8/4 code)	82h 00h
12 13 13 13	Application_id Dependent Field	Reserve	00h 00h 00h 00h

【図16】

Offset Address (Byle)		
0	発行機器 ID	2桁 (BCD) (製造所における発行機器 ID)
3 T	ID	十万位、万位(BCD)
2.	ID	千位、百位 (BCD)
3	1D	+di. =di (BCD)
4	ID Reserve	Reserve 00h
5 6	Reserve (固定值)	7Fh,O2h,O0h,O0h,O1h,O5h,20h,OFFh,OFFh,OFFh, OFFh
7 8 9		
1D 11		
12 13 14		
15		

[図18]

MSB					LSB
P1 D1	P2	D2 P3	D3	P4	D4

【図22】

Offset Address (Byte)		
0	Keyword Code	#0002 を書き換えるための Key Code FFh,FEh 固定値
12	Application Name & Version	アプリケーション名
13	WriteProtect	0:Write Enable 1:Write Disable
P + +	Country Number	四番号(BCD) ex 未定路 00h 日本 00h 米国 00h 00h 81h 01h

[図23]

Block No.	Address	0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 A B C D	EF
. <b>∦</b> 0003.	0030	Cassette ID	
#0004	0040	> < Data Base Key	
#0005	0050	><	
#0006	0050	Title	>
#0007	0070	Administrator	
#0008	0080	Serial No. Model Name	
#0009	0090	Pointer EOSR_ID RS RT EOS Point Thread Upda	ite .
#000A	DAD	DataTOPP FAT Definition Reserve FQ ADSta	tus :
#000B	0080	Data Area	
· 1 /	1	11	

(図26

	MSB7	6	5	4	3 -	2	.1	LSB0
ſ	展性未	TOP/ END	(N EOT)	END OF TAPE	CASSET 00:5.01		Res	erve

[図28]

		MSB 7	6	5 4	3 2 LSB 0
	DATA-1	CF	DF	10F	
•	DATA-2			. 10S	1 <b>5</b>
	DATA-3			10M	1 <b>M</b> 3.32
Ì	DATA-4			10H	文字的基本,在 <b>1H</b> 4000000000000000000000000000000000000

【図33】

	MSB7	6	.5	4	3	2	. 1 LSB0
	Interrace	Reserve	Rec	ording Bit	Rate	Recording	Video Fregency
1	Mode						

【図34】

-	Offset Address	MSB 6 5 4	3 2 1 LSB 0
	0	AUDIO Status(CH-2)	AUDIO Status(CH-1)
ſ	117	AUDIO Status(CH-4)	AUDIO Status(CH-3)
ſ	2	AUDIO Status(CH-6)	AUDIO Status(CH-5)
	3	AUDIO Status(CH-8)	AUDIO Status(CH-7)

【図35】

Block No.	Address	0 1 2	3 4 5	6 7	8 9	A B	C	D	Ε	F
#0008	00B0	< Extende	d Area Forma	l ID	Forma Versio				.i.	
#000C	0000	Reel	iame	ED	L File Nan	ne			:	
<b>#</b> 0000	00D0	Stocked Floor No.	Stocked	Shelf No.		ked Step No.	Stoc	ked	Pos	ition
#000E	00E0			Rese	erve .	·				
#000F	00F0	1.5	4	Rese	rve				-	
#0010	0100	<								•
#0011	0110		-	Comr	ment					
#0012	0120			>	•					
#0013	0130									
1	l l			1						

【図36】

2	4	4	4	3	4	1	1	4	4	Max53	任意(パイト)
Status	CUE	IN	OUT	Scene	Cut	Take	Re-	Real	Data	UMID	Additional
	Point	Point	Point	No	No.	No.	Served	Time			Information

ピット15 14 13…・0

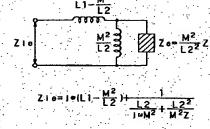
[図42]

I	Tim	e Snapl d	ata om i	ted}	R	n d
ĺ	Frame	Second	Minute	Hour	L.ower	Upper

1127/31

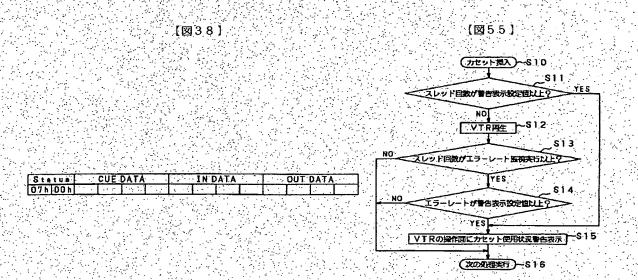
Unive									М	. t e	riè	î N i	mbe	r()	6/11	H)				
Lal										1771									1614	
1126	1216	100	mid	2	Frans	S	Mìi a	Hour	MJDI	MJD=	NUDu	Trees	100	Up	1 a t	2nd	3rd	416	5th	
.0	-	2	3	4	5	6	.7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20

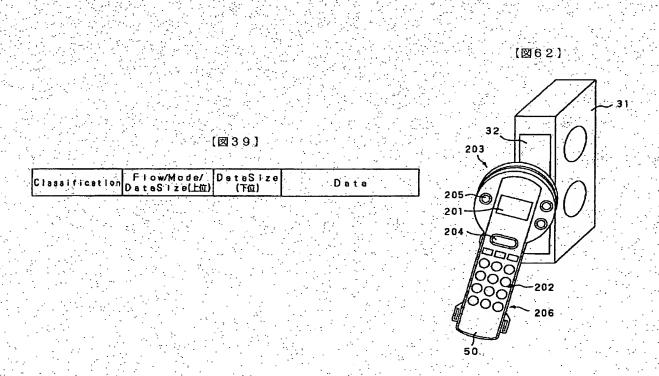
【図61】



[図50

			•							. •																							
11411411211	U	iv	<u></u>		Le		m a	774	H	_	π	1	***		<b>a</b> .	11:		Sa		(8/	4	·)	R	ND	Na	e 1 s		104	167	ΚH	\$1250	tere	Wat a
Leatist]	105 21A	12111	1441	1 81	31 BR	100	301	141	Г	Т.	10	٠.	Τ,	T,	1	Τ.	Г	г	ı.,	т.	T .	Ť.	1		1.	T-	1	<u> </u>	۲.		4 197	Face	- 40.0
Seniel (18)	105 205	128 1	1441	119	11 23	1 901	201	281		r	913	1	1	۲	۲.	1	_	_	ř	Ť	ř	۰	┪	•	۳	۰	۰	۴	۰	۱÷	<u> </u>		
antendudit!																												┢╾	┢	┢	<del>                                     </del>	_	1

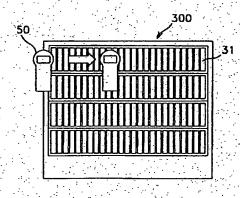




【図40】

						• • • •	٠.	٠.
*	MSB 7	6	5	4	3	2	1	LSB
Cleasift-			Cle		catio	n+0		
Classiti- cation IN							-	
Fiow/Mode /Data B.C.	Delimiter 1:Limit	Flow	Мо	de	Date	ByteC	ount(上)	14Bit
Data B.C.			DateB			108B ( t )		
				D e	t e O			

【図57]

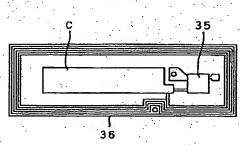


【図41】

Evended INTOIRAGES

			Extend(	ed OWID(	54/14 FT		-	
Вев	c UN	4ID(32/	111	518	nature Metada	a t a 132	パイト	)
		3						
Universal Label	L In	at Ma o. N	terial umber	Time/ Date	Spatial Co-ordinates	County	Org	Use
12/8/1	111	1 1	5/1/h	I. BACK	12046	1 4	1 4	4

【図59】



【図44】

【図45】

(a) 01 84 00 30 59 23 04 11 00 00 00 29 52 59 10 95 44 05 97 0P 30 89 27 00 02 04 43 (b) 01 82 00 45 59 23 12 00 00 11: 28 05

[図46]

【図47】:

[図48]

01 05 01 02 00 00 00 00 00 05 54 68 65 20 54 65 66 65 20 46 69 66 65 01 05 01 03 00 00 00 00 08 41 70 70 66 69 63 61 74 69 67 52 04 01 01 01 03 04 00 00 00 01 1E

# [図49]

01 10 00 30 58 00 40 80 08 04 01 01 03 04 00 00 00 01 1E 01 10 00 00 00 01 40 80 16 01 05 01 02 00 00 00 00 00 55 4 68 65 20 ---01 10 00 00 05 01 40 80 14 01 05 01 03 00 00 00 00 08 41 70 70 6C ---01 00 00 00 10 01

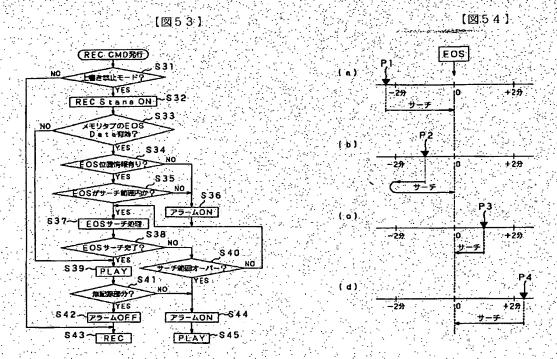
### 【図51】

2FF 000 000 208 ... EAV

900 3FF 3FF 2F0 101 120 ... AMC for Mata-data, data count=32

205 10A 228 134 101 101 101 101 101 101 104 211 ... univarial tabel
113 ... isngth
200 200 200
129 152 259 110 295 244 205 197 ... time snap
10F 13D ... random
169 227 208 102 104 143 ... machine sode

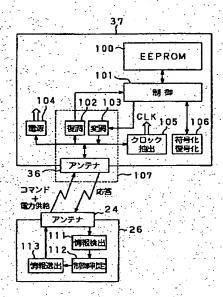
### 【図52】



【図56】

テープID	タイトル	使用目的	スレッド回数	判定	コメント
HD-10001	南の国から	ライブラリー	6	優	
D2-22029	大阪金融道	ドラマ	20	मु	
SX-23478	林首相 "耳の国"発言	使い回し	100	不可	2000/6/19農業定
IMX-67870	K2グランプリ	使い回し	20	良	

# 【図58】



# フロントページの続き

ドターム(参考) 5D044 BC01 CC03 DE17 DE48 EF05 FG18 5D077 AA07 DC11 DC21 DE01 DE10 DE11 5D110 AA03 BB14 BB16 BB18 DA04 DA11 DA14 DA15 DB08 DC03

DC13